

(19) 世界知的所有権機関  
国際事務局



(43) 国際公開日  
2005 年 11 月 10 日 (10.11.2005)

PCT

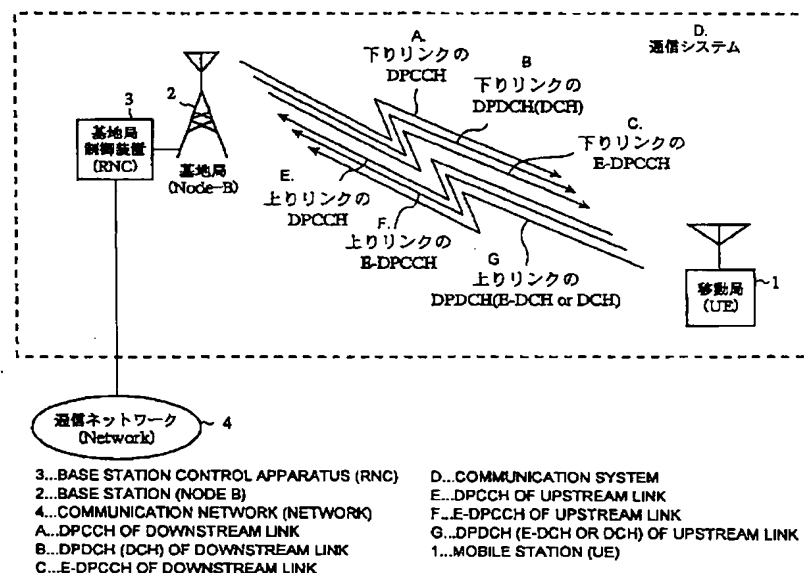
(10) 国際公開番号  
WO 2005/107311 A1

- (51) 国際特許分類: H04Q 7/38 丸の内二丁目 2 番 3 号 三菱電機株式会社内 Tokyo (JP).
- (21) 国際出願番号: PCT/JP2004/006272
- (22) 国際出願日: 2004 年 4 月 30 日 (30.04.2004)
- (25) 国際出願の言語: 日本語
- (26) 国際公開の言語: 日本語
- (71) 出願人 (米国を除く全ての指定国について): 三菱電機株式会社 (MITSUBISHI DENKI KABUSHIKI KAISHA) [JP/JP]; 〒1008310 東京都千代田区丸の内二丁目 2 番 3 号 Tokyo (JP).
- (72) 発明者; および
- (75) 発明者/出願人 (米国についてのみ): 庭野 和人 (NIWANO, Kazuhito) [JP/JP]; 〒1008310 東京都千代田区
- (74) 代理人: 田澤 博昭, 外 (TAZAWA, Hiroaki et al.); 〒1000013 東京都千代田区霞が関三丁目 7 番 1 号 大東ビル 7 階 Tokyo (JP).
- (81) 指定国 (表示のない限り、全ての種類の国内保護が可能): AE, AG, AL, AM, AT, AU, AZ, BA, BB, BG, BR, BW, BY, BZ, CA, CH, CN, CO, CR, CU, CZ, DE, DK, DM, DZ, EC, EE, EG, ES, FI, GB, GD, GE, GH, GM, HR, HU, ID, IL, IN, IS, JP, KE, KG, KP, KR, KZ, LC, LK, LR, LS, LT, LU, LV, MA, MD, MG, MK, MN, MW, MX, MZ, NA, NI, NO, NZ, OM, PG, PH, PL, PT, RO, RU, SC, SD, SE, SG, SK, SL, SY, TJ, TM, TN, TR, TT, TZ, UA, UG, US, UZ, VC, VN, YU, ZA, ZM, ZW.
- (84) 指定国 (表示のない限り、全ての種類の広域保護が可能): ARIPO (BW, GH, GM, KE, LS, MW, MZ, NA, SD,

[続葉有]

(54) Title: MOBILE STATION, BASE STATION, COMMUNICATION SYSTEM, DATA AMOUNT INFORMATION TRANSMITTING METHOD, TRANSMISSION CONTROL INFORMATION NOTIFYING METHOD, AND RADIO COMMUNICATION METHOD

(54) 発明の名称: 移動局、基地局、通信システム、データ量情報送信方法、送信制御情報通知方法及び無線通信方法



(57) Abstract: There is provided data amount information deciding means that monitors data for each communication service or each transmission channel to decide respective data amount information therefor, which is transmitted to a base station.

(57) 要約: 通信サービス別又は送信チャネル別のデータを監視して、通信サービス別又は送信チャネル別のデータ量情報を決定するデータ量情報決定手段を設け、そのデータ量情報決定手段により決定された通信サービス別又は



SL, SZ, TZ, UG, ZM, ZW), ユーラシア (AM, AZ, BY, KG, KZ, MD, RU, TJ, TM), ヨーロッパ (AT, BE, BG, CH, CY, CZ, DE, DK, EE, ES, FI, FR, GB, GR, HU, IE, IT, LU, MC, NL, PL, PT, RO, SE, SI, SK, TR), OAPI (BF, BJ, CF, CG, CI, CM, GA, GN, GQ, GW, ML, MR, NE, SN, TD, TG).

添付公開書類:

— 国際調査報告書

2文字コード及び他の略語については、定期発行される各PCTガゼットの巻頭に掲載されている「コードと略語のガイダンスノート」を参照。

## 明 細 書

移動局、基地局、通信システム、データ量情報送信方法、送信制御情報通知方法及び無線通信方法

## 技術分野

この発明は、パケットデータを通信する移動局、基地局、通信システム、データ量情報送信方法、送信制御情報通知方法及び無線通信方法に関するものである。

## 背景技術

近年、高速なCDMA (Code Division Multiple Access : 符号分割多重通信) 移動体通信方式として、第3世代と呼ばれる通信規格が、国際電気連合 (ITU) においてIMT-2000として採用され、W-CDMA (FDD : Frequency Division Duplex) については2001年に日本で商用サービスが開始されている。

W-CDMA方式は、移動局当り最大2Mbps (Mega bit per sec) 程度の通信速度が得られることを当初の目標性能とし、規格化団体3GPP (3rd Generation Partnership) において1999年にまとめられたリリース1999版 (Version名 : 3. x. x) として最初の仕様が決定されている。

なお、上記リリース (後続のリリースを含む) の各種規格書は、インターネットによって以下の通り公開されており、その内容が更新されている。現在では、リリース1999版の他の新たな版としてリリース4及びリリース5が規定され、リリース6が作成中である。

URL: <http://www.3gpp.org/ftp/Specs/archive/>

上記規格書では、「移動局から基地局に対するデータ送信は、パケットデータのようなバースト（Burst）的な送信を行う場合でも、移動局別に個別チャネル（DCH: Dedicated Channel）として無線リソースを常時確保する。」と規定されている。このため、無線リソースの有効利用という観点からみると多くの無駄が発生することになる。

また、移動局からのデータ送信は、移動局の自律的送信制御（Autonomous Transmission）で行われるため、各移動局の送信タイミングが任意（ランダム）となる。CDMA通信方式においては、他の移動局からの送信は全て干渉源となるため、基地局がデータを受信する際の干渉ノイズ量や、その変動量を統計的にしか予想することができない。

このため、通信システムの無線リソース管理においては、変動量が大きい場合を想定してスループット（移動局の送信最大速度）を抑え、干渉マージンをとるような無線リソースの割当を行う必要がある。

W-CDMA方式の規格における移動局送信用の無線リソースの割当制御は、実際には基地局が実施するのではなく、基地局をとりまとめる基地局制御装置（RNC: Radio Network Controller）が実施する。

基地局制御装置が移動局に対して実施する無線リソースの割当制御や、その設定情報のやり取りは、比較的長い処理時間（数100msecオーダー）を必要とするため、無線伝播環境の変化や他の移動局の送信状況（他の移動局からの干渉量）を見ながらの高速な無線リソースの割当制御を実施することができない。

そこで、上記規格書の仕様に基づいて、基地局に無線リソースの割当

機能を一部追加することで、移動局のデータ送信に係る無線リソースの割当制御の精度を向上させる提案がなされている。

上りリンクの性能向上／機能拡張（E-DCH: Enhancement of Dedicated CHannel）として新たに提案された資料として、R1-030067（「AH64: Reducing control channel overhead for Enhanced Uplink」；以下、非特許文献1と称する）のFig. 1には、上りリンクにおけるオンデマンドのチャネル割当方式が開示されている。

なお、この資料は、インターネットによって、以下の通り掲載されている。

URL: [http://www.3gpp.org/ftp/tsg\\_ran/WG1\\_RL1/TSGR1\\_30/Docs/Zips/R1-030067.zip](http://www.3gpp.org/ftp/tsg_ran/WG1_RL1/TSGR1_30/Docs/Zips/R1-030067.zip) >[2004年1月7日検索]

上記非特許文献のFig. 1では、送信すべきパケットを持つ移動局（UE: User Equipment）が未送信パケットデータのデータ量情報（Queue size）を含む送信要求用チャネル（USICH: Uplink Scheduling Information Control Channel）によってパケットデータの送信要求を基地局（Node-B）に送信する。

基地局は、移動局からパケットデータの送信要求を受信すると、移動局に対する送信タイミングの割当など示す無線リソースの割当結果（スケジューリング結果）を下りリンクの割当用チャネル（DSACCH: Downlink Scheduling Assignment Control Channel）で送信する。

移動局は、基地局からスケジューリング結果を受信すると、そのスケジューリング結果にしたがってデータ送信用チャネル（EUDCH: E

enhanced Uplink Dedicated Transport Channel) にパケットデータを乗せて基地局に送信する。

ここで、パケットデータの送信時の変調方式等の情報は、別途、変調形式情報チャネル(UTCCH: Uplink TFR I Control Channel)によって基地局に送信される。

基地局は、移動局からパケットデータを受信すると、そのパケットデータの受信判定結果(いわゆるACK/NACK)の情報を通知用チャネル(DANCCH: Downlink Ack/Nack Control Channel)に載せて移動局に送信する。

なお、これらのチャネルは、従来の規格チャネルの拡張ないしは新規チャネルの導入を想定したものであり、その詳細については未提案である。

このように、移動局から基地局に対してデータ量情報の通知を行う技術は、特許文献1(特開2003-46482号公報)にも開示されている。

従来のW-CDMA方式の規格では、移動局から送信される未送信データ量に関する情報は、基地局で一旦受信されるが、基地局を素通りして、そのまま基地局制御装置に送信される。このため、未送信データ量に関する情報の内容については、基地局では把握できない。従って、上記非特許文献1のような基地局による無線リソースの制御は実施することができない。

仮に、基地局制御装置が取得した情報を基地局に送信する手段を設けることが可能であったとしても、移動局から基地局制御装置に対する未送信データ量情報の伝達周期が長時間周期(例えば、250ms/500ms/・・・/6000ms)であるため、基地局は高速な無線リソースの制御を実施することができない。

上記非特許文献 1 に開示されているオンデマンドのチャネル割当方式に関連して、未送信データのデータ量情報の通知の送信タイミングに関する提案が R1-031056 (Uplink signaling of scheduling information: 以下、非特許文献 2 と称する) に開示されている。この提案では、周期的送信方法など、各種の送信方法を提示している。なお、この資料は、インターネットによって、以下の通り掲載されている。

URL: [http://www.3gpp.org/ftp/tsg\\_ran/WG1\\_RL1/TSGR1\\_34/Docs/Zips/R1-030056.zip](http://www.3gpp.org/ftp/tsg_ran/WG1_RL1/TSGR1_34/Docs/Zips/R1-030056.zip) >[2004 年 1 月 7 日検索]

しかしながら、W-CDMA 方式においては、1 つの移動局が複数の通信サービスを同時に行うことが可能であるため、優先度や遅延要求（いわゆる QoS: Quality of Service）の異なるデータが移動局中に混在するが、上記の各種文献では、そのような場合を考慮していないため、単にトータルのデータ量情報が基地局に通知されるものと考えられる。

従来の通信システムは以上のように構成されているので、トータルのデータ量情報が基地局に通知されても、基地局が通信サービス別又は送信チャネル別のデータのデータ量を把握することができず、通信サービス別又は送信チャネル別のデータの送信タイミングを適切に制御することができないなどの課題があった。

この発明は上記のような課題を解決するためになされたもので、通信サービス別又は送信チャネル別のデータの送信タイミングを適切に制御することができる基地局、通信システム、送信制御情報通知方法及び無線通信方法を得ることを目的とする。

また、この発明は、基地局が通信サービス別又は送信チャネル別のデ

ータの送信タイミングを適切に制御することを可能にする移動局及びデータ量情報送信方法を得ることを目的とする。

#### 発明の開示

この発明に係る移動局は、通信サービス別又は送信チャネル別のデータを監視して、通信サービス別又は送信チャネル別のデータ量情報を決定するデータ量情報決定手段を設け、そのデータ量情報決定手段により決定された通信サービス別又は送信チャネル別のデータ量情報を基地局に送信するようにしたものである。

このことによって、基地局が通信サービス別又は送信チャネル別のデータの送信タイミングを適切に制御することができるようになる効果がある。

#### 図面の簡単な説明

第1図はこの発明の実施の形態1による通信システムを示す構成図である。

第2図はこの発明の実施の形態1による移動局を示す構成図である。

第3図は移動局における上位層ブロック部、無線リンク制御部、メディアアクセス制御部及び物理層制御部と、各種チャネルとの間の多重関係を示す説明図である。

第4図は移動局の無線リソース制御部の内部を示す構成図である。

第5図は移動局の無線リンク制御部の内部を示す構成図である。

第6図は移動局のメディアアクセス制御部の内部を示す構成図である。

第7図は移動局の物理層制御部の内部を示す構成図である。

第8図はこの発明の実施の形態1による基地局及び基地局制御装置を



示す構成図である。

第9図は基地局及び基地局制御装置のメディアアクセス制御部の内部を示す構成図である。

第10図は基地局の物理層制御部の内部を示す構成図である。

第11図は上りリンクにおけるパケットデータ（E-DCH）の送信フローを示す送信フロー図である。

第12図Aはサービス別のバッファ占有率と、その組み合わせに対するインデックスの一例を示す説明図であり、第12図Bは無線リンク制御部の送信バッファ別のバッファ占有率と、その組み合わせに対するインデックスの一例を示す説明図である。

第13図は複数の通信サービスを実施するに際して、移動局と基地局間でやり取りされる通信サービス設定情報通知及び送信バッファのサイズ設定通知に関する処理フローを示す処理フロー図である。

第14図は基地局から基地局制御装置へ、移動局能力（UE Capability Notice）情報の1つとして、全ての無線リンク制御部の送信バッファの合計メモリサイズ情報のみを通知する場合の専用のやり取りを示す処理フロー図である。

第15図Aは通信サービス別のバッファのデータ量情報と、その組み合わせに対するインデックスの一例を示す説明図であり、第15図Bは無線リンク制御部の送信バッファ別のデータ量情報と、その組み合わせに対するインデックスの一例を示す説明図である。

第16図は「データ量／保障bitレート」（単位：sec）の形式によるデータ量通知を可能にするため、通信サービスの種類（Class）別のサービス品質（QoS：Quality of Service）を示す説明図である。

第17図は移動局のメディアアクセス制御部の内部を示す構成図であ

る。

第18図Aは通信サービス別のバッファのデータ量情報と、その組み合わせに対するインデックスの一例を示す説明図であり、第18図Bは無線リンク制御部の送信バッファ別のデータ量情報と、その組み合わせに対するインデックスの一例を示す説明図である。

第19図Aは通信サービス別のバッファのデータ量情報と、その組み合わせに対するインデックスの一例を示す説明図であり、第19図Bは無線リンク制御部の送信別のデータ量情報と、その組み合わせに対するインデックスの一例を示す説明図である。

第20図は「データ量/ディレー」(単位: bit per sec)の形式によるデータ量通知を可能にするため、通信サービスの種類(Class)別のサービス品質(QoS: Quality of Service)を示す説明図である。

第21図はデータ量情報(TRbuffer)としてのE-DCHの通信速度値と、そのインデックス(TFCI)の一例を示す説明図である。

第22図はデータ量情報(TRbuffer)としてのE-DCHの通信速度値と、そのインデックス(TFRI)の一例を示す説明図である。

第23図はデータ量情報(TRbuffer)としてのE-DCH送信時のDPDCHのチャネル振幅係数( $\beta$ )設定と、そのインデックスの一例を示す説明図である。

第24図は移動局の多重化部におけるトランスポートチャネルと物理チャネル間の多重化の一例を示す説明図である。

第25図はデータ量情報(TRbuffer)としてのE-DCH送信時の送信物理チャネル電力オフセットの設定と、そのインデックスの

一例を示す説明図である。

第26図は上りリンクにおけるパケットデータ（E-DCH）の送信フローを示す送信フロー図である。

第27図は上りリンク無線リソース要求情報を送信する場合の送信周期タイミングを示す説明図である。

第28図は送信に用いられる送信パラメータを設定する際の移動局、基地局及び基地局制御装置間のやり取りを示すフロー図である。

#### 発明を実施するための最良の形態

以下、この発明をより詳細に説明するために、この発明を実施するための最良の形態について、添付の図面に従って説明する。

##### 実施の形態1.

第1図はこの発明の実施の形態1による通信システムを示す構成図である。図において、通信システムは、移動局1、基地局2及び基地局制御装置3から構成されている。

基地局2は特定の通信範囲（一般的にセクタ又はセルと呼ばれる）をカバーし、複数の移動局1と無線通信を実施する。ただし、第1図では説明の便宜上、移動局1は1つのみを示しているが、複数であってもよい。移動局1と基地局2の間は複数の無線リンク（ないしはチャネル）を用いて通信される。

基地局制御装置3は公衆電話網やインターネットなどの外部の通信ネットワーク4と接続され、基地局2及び通信ネットワーク4間のパケット通信を中継する。

W-CDMA規格においては、移動局1はUE（User Equipment）、基地局2はNode-B、基地局制御装置3はRNC（Radio Network Controller）と呼ばれている

。 上りリンクのDPCCH (Dedicated Physical Control Channel) は移動局1から基地局2に対する制御用物理チャネル (Physical Control Channel) であり、下りリンクのDPCCHは基地局2から移動局1に対する物理層制御用チャネルである。上記2つのDPCCHを用いて、移動局1と基地局2の送受信タイミングの同期制御等を実施し、通信中の無線リンクを維持する。

上りリンクのDPDCH (Dedicated Physical Data Channel) は移動局1から基地局2に対する従来の規格チャネル (DCH) に対応するデータを送信するためのデータ送信用物理層チャネル (Physical Data Channel)、あるいは、本発明に関するパケットデータ対応チャネル (E-DCH) の情報データを送信するためのデータ送信用物理層チャネルである。

下りリンクのDPDCHは基地局2から移動局1に対する従来の規格チャネル (DCH) に対応するデータを送信するためのデータ送信用物理層チャネルである。

上りリンクのE-DPCCH (Enhanced-Dedicated Physical Control Channel) は移動局1から移動局情報を基地局2に通知するための物理層制御用チャネルである。

下りリンクのE-DPCCHは基地局2における無線リソースの割当結果の通知、ないしは、基地局2におけるデータの受信判定結果を移動局1に通知するためのチャネルである。

なお、上記各種チャネルは従来規格にはないチャネルも含まれ、従来規格の仕様拡張あるいは新規チャネルの挿入により行われるが、未確定

であり、新規規格として設定される場合には規格書 T S 2 5 . 2 1 1 の新たなリリースにおいて、従来規格との整合性（いわゆる B a c k w a r d C o m p a t i b i l i t y）を確保しながら、そのフォーマットが追加規定されることになる。

次に、第 2 図から第 7 図を参照して、移動局 1 の内部構造について説明する。

第 2 図はこのこの発明の実施の形態 1 による移動局 1 を示す構成図であり、図において、上位層ブロック部 1 1 は U P P E R と呼ばれ、アプリケーションや T C P / I P 層などの上位プロトコル層における公知技術による所定の処理を実施し、基地局 2 に対する 1 以上の送信データ（T x D a t a）を無線リンク制御部 1 2 に出力する一方、無線リンク制御部 1 2 から 1 以上の受信データ（R x D a t a）を入力する。この実施の形態 1 では、説明の便宜上、上位層ブロック部 1 1 が 2 種類の通信サービスに対応する送信データ（T x D a t a）を無線リンク制御部 1 2 に出力するものとする。

無線リンク制御部 1 2 は R L C（R a d i o L i n k C o n t r o l）と呼ばれ、上位層ブロック部 1 1 とデータ（T x D a t a、R x D a t a）のやり取りを実施する一方、メディアアクセス制御部 1 3 との間に 1 以上の論理チャネル（L O G c h : L o g i c a l C h a n n e l）が設定され、1 以上の論理チャネルによってメディアアクセス制御部 1 3 とデータのやり取りを実施する。また、無線リンク制御部 1 2 は内部の送信バッファに格納されている送信データのデータ量情報（L O G b u f f e r）をメディアアクセス制御部 1 3 に出力する。

メディアアクセス制御部 1 3 は M A C（M e d i a A c c e s s C o n t r o l）と呼ばれ、無線リンク制御部 1 2 とデータのやり取り

を実施する一方、物理層制御部 14 との間に 1 以上のトランスポートチャンネル (T R c h : T r a n s p o r t C H a n n e l) が設定され、1 以上のトランスポートチャンネルによって物理層制御部 14 とデータのやり取りを実施する。また、メディアアクセス制御部 13 は内部の送信バッファに格納されている送信データのデータ量情報 (T R b u f f e r) を物理層制御部 14 に出力する。

物理層制御部 14 は P H Y (P H Y s i c a l) と呼ばれ、メディアアクセス制御部 13 とデータのやり取りを実施する一方、無線周波数信号をアンテナ 15 から送受信することにより基地局 2 と無線通信を実施する。

無線リソース制御部 16 は R R C (R a d i o R e s o u r c e C o n t r o l) と呼ばれ、上位層ブロック部 11、無線リンク制御部 12、メディアアクセス制御部 13 及び物理層制御部 14 を制御するため、各種の情報 (U P c o n t、R L C c o n t、M A C c o n t、P H Y c o n t) をやり取りする。

なお、無線リンク制御部 12 及びメディアアクセス制御部 13 からデータ量情報決定手段が構成され、物理層制御部 14 から送信手段が構成されている。

第 3 図は移動局 1 における上位層ブロック部 11、無線リンク制御部 12、メディアアクセス制御部 13 及び物理層制御部 14 と、各種チャンネルとの間の多重関係を示す説明図である。

第 3 図において、“N o d e B → U E” は下りリンクであり、移動局が受信側であることを示している。“U E → N o d e B” は上りリンクであり、移動局が送信側であることを示している。

この実施の形態 1 では、同時に 2 つの通信サービス (S e r v i c e 1、S e r v i c e 2) が行われるものとする。また、S e r v i c e

1の送受信データ(Tx Data、Rx Data)が論理チャネル1(DTCH1:Dedicated Traffic CHannel 1)に割り当てられ、Service 2の送受信データ(Tx Data、Rx Data)が論理チャネル2(DTCH2:Dedicated Traffic CHannel 2)に割り当てられているものとする。

移動局1からの送信(UE→Node B)においては、論理チャネル1(DTCH1)と論理チャネル2(DTCH2)がメディアアクセス制御部13において、トランスポートチャネルであるパケットデータ対応チャネル(E-DCH)に多重され、パケットデータ対応チャネル(E-DCH)が、物理層制御部14において上りリンクのDPDCHに割り当てられる。

無線リソース制御部16から基地局2を通して基地局制御装置3に送信される移動局情報は、無線リソース制御部16において制御用論理チャネル(DCCH:Dedicated Control CHannel)データとなり、さらにメディアアクセス制御部13において上りリンクのDCHに多重される。

また、パケットデータ対応チャネル(E-DCH)と上りリンクのDCHは、物理層制御部14において上りリンクのDPDCHに多重される。

物理層制御部14では、上りリンク制御用のチャネルであるDPCCHとE-DPCCHが生成される。

一方、基地局2からの受信(Node B→UE)においては、下りリンクのDPDCHデータが下りリンクのDCHに割り当てられ、下りリンクのDCHには論理チャネル1(DTCH1)、論理チャネル2(DTCH2)、制御用論理チャネルDCCHが多重されている。

また、物理層制御部 1 4 では、上りリンクと同様に、下りリンクの D P C C H 及び E - D P C C H が使用される。

第 4 図は移動局 1 の無線リソース制御部 1 6 の内部を示す構成図であり、図において、R R C 制御部 2 1 は無線リソース制御部 1 6 の全体の動作を制御するとともに、上位層ブロック部 1 1、無線リンク制御部 1 2、メディアアクセス制御部 1 3 及び物理層制御部 1 4 を制御するため、各種の情報（U P c o n t、R L C c o n t、M A C c o n t、P H Y c o n t）をやり取りする。特に、上位層ブロック部 1 1 から通信サービスに関する設定情報などを入手し、その設定情報などを無線リンク制御部 1 2、メディアアクセス制御部 1 3 及び物理層制御部 1 4 に出力する。

サービス部 2 2 は移動局 1 と基地局制御装置 3 間の通信サービスに関する詳細設定を決定して、その設定情報を記憶する。

通信能力部 2 3 は移動局 1 の各種の通信能力（例えば、最大送信電力、最大伝送速度、全メモリサイズなど）の情報を格納し、各種の通信能力の情報を通信の開始時に無線リンク制御部 1 2、メディアアクセス制御部 1 3 及び物理層制御部 1 4 を介して基地局 2 に通知する。

第 5 図は移動局 1 の無線リンク制御部 1 2 の内部を示す構成図であり、図において、受信バッファ 3 1 a、3 1 b はメディアアクセス制御部 1 3 から論理チャネル（D T C H 1、D T C H 2）のデータを入力して、通信サービスのデータ（R X D A T A 1、R X D A T A 2）として上位層ブロック部 1 1 に出力する。受信バッファ 3 1 c はメディアアクセス制御部 1 3 から論理チャネル（D C C H）のデータを入力して、制御情報として R L C 制御部 3 3 に出力する。

送信バッファ 3 2 a、3 2 b は上位層ブロック部 1 1 から通信サービスのデータ（T X D A T A 1、T X D A T A 2）を入力して、論理



チャネル（D T C H 1， D T C H 2）のデータとしてメディアアクセス制御部 1 3 に出力する。送信バッファ 3 2 c は上位層ブロック部 1 1 から制御情報を入力して、論理チャネル（D C C H）のデータとしてメディアアクセス制御部 1 3 に出力する。

R L C 制御部 3 3 は無線リンク制御部 1 2 の全体を制御する。バッファ監視部 3 4 は送信バッファ 3 2 a， 3 2 b， 3 2 c に格納されているデータ（未送信のデータ）を監視し、その送信バッファ 3 2 a， 3 2 b， 3 2 c のデータ量情報（L O G b u f f e r）をメディアアクセス制御部 1 3 に出力する。

第 6 図は移動局 1 のメディアアクセス制御部 1 3 の内部を示す構成図であり、図において、受信 D C H バッファ 4 1 は物理層制御部 1 4 から受信 D C H データを入力して、その受信 D C H データをデータ分離部 4 2 に出力する。

データ分離部 4 2 は受信 D C H データに多重されている各論理チャネル（D T C H 1， D T C H 2， D C C H）のデータを公知の技術で分離して、無線リンク制御部 1 2 の受信バッファ 3 1 a， 3 1 b， 3 1 c に出力する。

データ多重部 4 3 は無線リンク制御部 1 2 の送信バッファ 3 2 a， 3 2 b， 3 2 c から出力された各論理チャネル（D T C H 1， D T C H 2， D C C H）のデータを公知の技術で多重（あるいは振り分け）し、D C H データとして送信 D C H バッファ 4 4 に出力し、また、E - D C H データとして拡張送信 M A C 処理部 4 5 に出力する。

拡張送信 M A C 処理部 4 5 はデータ多重部 4 3 から E - D C H データを入力して、その E - D C H データを拡張 D C H 送信バッファ 4 6 に出力するとともに、無線リンク制御部 1 2 のバッファ監視部 3 4 からデータ量情報（L O G b u f f e r）を入力し、データ量情報（L O G b u

buffer) としてデータ量情報計算部 47 に出力する。また、拡張送信 MAC 処理部 45 は物理層制御部 14 により受信・復調された下りリンクの E-DPCCH のデータを入力する。

データ量情報計算部 47 はデータ量情報 (LOGbuffer) に基づいて通信サービス別 (または、E-DCH に割り当てられている論理チャネルのうち、データ送信用の論理チャネル (DTCH1, DTCH2) 別のデータ量を計算し、そのデータ量情報 (TRbuffer) を物理層制御部 14 に出力する。

MAC 制御部 48 はメディアアクセス制御部 13 の全体を制御するとともに、無線リソース制御部 16 と情報 (MACcont) のやり取りを実施する。

第 7 図は移動局 1 の物理層制御部 14 の内部を示す構成図であり、図において、受信部 51 はアンテナ 15 が基地局 2 から送信された無線周波数信号を受信すると、その無線周波数信号を公知の技術によってベースバンド信号に変換する。

復調部 52 は受信部 51 から出力されたベースバンド信号を公知の技術で復調し、各種の下りリンクの物理チャネル (DPDCH, DPCCH, E-DPCCH) のデータとして分離部 53 に出力する。

分離部 53 は各種の下りリンクの物理チャネル (DPDCH, DPCCH, E-DPCCH) のデータから、トランスポートチャネル (DCH) と物理制御チャネル (DPCCH, E-DPCCH) とを公知の技術で分離する。また、分離部 53 は DCH データ及び E-DPCCH データをメディアアクセス制御部 13 に出力するとともに、DPCCH データを PHY 制御部 57 に出力する。なお、この実施の形態 1 では、受信 DPDCH に多重されているトランスポートチャネルは、1 つの DCH があるのみの構成である。

多重化部 5 4 はメディアアクセス制御部 1 3 から出力された上りリンクのトランスポートチャネル (DCH, E-DCH) のデータと、PHY 制御部 5 7 から出力された上りリンクの DPCCH のデータ及び上りリンクの E-DPCCH のデータとを入力し、これらのデータを公知の技術で多重して、各種の送信物理チャネル (DPDCH, DPCCH, E-DPCCH) のデータとして変調部 5 5 に出力する。

変調部 5 5 は多重化部 5 4 から出力された各種の送信物理チャネル (DPDCH, DPCCH, E-DPCCH) のデータを公知の技術によって変調し、送信ベースバンド信号として送信部 5 6 に出力する。

ここでは、DPDCH, DPCCH, E-DPCCH を別々の拡散符号で符号多重するものとするが、その多重方法は、これに限るものではない。

送信部 5 6 は変調部 5 5 から出力された送信ベースバンド信号を公知の技術によって無線周波数信号に変換し、アンテナ 1 5 から無線周波数信号を基地局 2 に送信する。

PHY 制御部 5 7 は物理層制御部 1 4 の全体を制御するとともに、無線リソース制御部 1 6 と情報 (PHYcont) のやり取りを実施する。また、PHY 制御部 5 7 はメディアアクセス制御部 1 3 のデータ量情報計算部 4 7 からデータ量情報 (TRbuffer) を入力し、また、上りリンクの無線チャネルである DPCCH 及び E-DPCCH を多重化部 5 4 に出力する。

次に、第 8 図から第 10 図を参照して、基地局 2 の内部構造についてに説明する。

ただし、基地局 2 の基本的な構成は、移動局 1 の内部構造を示した第 2 図から第 7 図において、上りリンク関連構成要素と下り関連リンク関連構成要素を入れ替えたものと同様であるので、移動局 1 と異なる構成

要素について主に説明する。

第 8 図はこの発明の実施の形態 1 による基地局 2 及び基地局制御装置 3 を示す構成図である。

移動局 1 と異なる点は、第 2 図で示した移動局 1 は全ての構成要素を内部に実装しているのに対して、構成要素が基地局制御装置 3 及び基地局 2 に分散配置されている点である。

即ち、上位層ブロック部 101、無線リンク制御部 102 及び無線リソース制御部 106 は基地局制御装置 3 に配置され、物理層制御部 104 は基地局 2 に配置されている。また、メディアアクセス制御部 103 は基地局制御装置 3 と基地局 2 の両方に配置されている。

また、メディアアクセス制御部 103 が上りリンクの E-DCH 送信用無線リソースを制御するスケジューラ 116 を内蔵している点が、移動局 1 と相違している。なお、物理層制御部 104 が受信手段及び通知手段を構成し、メディアアクセス制御部 103 が送信タイミング決定手段を構成している。

上位層ブロック部 101、無線リンク制御部 102 及び無線リソース制御部 106 については移動局 1 と同様であるので説明を省略する。

第 9 図は基地局 2 及び基地局制御装置 3 のメディアアクセス制御部 103 の内部を示す構成図であり、図において、受信 DCH バッファ 111 は物理層制御部 104 から受信 DCH データを入力して、その受信 DCH データをデータ分離部 113 に出力する。

拡張 DCH 受信バッファ 112 は物理層制御部 104 から E-DCH データを入力して、その E-DCH データをデータ分離部 113 に出力する。

データ分離部 113 は受信 DCH データ及び E-DCH データに多重されている各論理チャネル (DTCH1, DTCH2, DCCH) のデ

ータを公知の技術で分離して、無線リンク制御部 102 の受信バッファに出力する。

データ多重部 114 は無線リンク制御部 102 の送信バッファから出力された各論理チャネル (DTCH1, DTCH2, DCCH) のデータを公知の技術で多重 (あるいは振り分け) し、DCHデータとして送信DCHバッファ 115 に出力する。

スケジューラ 116 は物理層制御部 104 から受信判定結果 (ACK/NACK) と上りリンクのE-DPCCHのデータとを入力し、下りリンクのE-DPCCHを物理層制御部 104 に出力する。

MAC制御部 117 はメディアアクセス制御部 103 の全体を制御するとともに、無線リソース制御部 106 と情報 (MACcont) のやり取りを実施する。

第10図は基地局1の物理層制御部104の内部を示す構成図であり、図において、受信部121はアンテナ105が移動局1から送信された無線周波数信号を受信すると、その無線周波数信号を公知の技術によってベースバンド信号に変換する。

復調部122は受信部121から出力されたベースバンド信号を公知の技術で復調し、各種の上りリンクの物理チャネル (DPDCH, DPCCH, E-DPCCH) のデータとして分離部123に出力する。

分離部123は各種の上りリンクの物理チャネル (DPDCH, DPCCH, E-DPCCH) のデータから、トランスポートチャネル (DCH及びE-DCH) と物理制御チャネル (DPCCH, E-DPCCH) とを公知の技術で分離する。また、分離部123はDCHデータ, E-DCHデータ及びE-DPCCHデータをメディアアクセス制御部103に出力する。また、分離部123はE-DCHデータの受信判定結果 (ACK/NACK) と上りリンクのE-DPCCHデータをメデ

メディアアクセス制御部 103 のスケジューラ 116 に出力するとともに、上りリンクの DPCCH データを PHY 制御部 127 に出力する。

多重化部 124 はメディアアクセス制御部 103 から出力された下りリンクのトランスポートチャネル (DCH) のデータと、スケジューラ 116 から出力された下りリンクの E-DPCCH データと、PHY 制御部 127 から出力された下りリンクの DPCCH データとを入力し、これらのデータを公知の技術で多重し、各種の送信物理チャネル (DPDCH, DPCCH, E-DPCCH) のデータとして変調部 125 に出力する。

変調部 125 は多重化部 124 から出力された各種の送信物理チャネル (DPDCH, DPCCH, E-DPCCH) のデータを公知の技術によって変調し、送信ベースバンド信号として送信部 126 に出力する。

ここでは、DPDCH, DPCCH, E-DPCCH を別々の拡散符号で符号多重するものとするが、その多重方法は、これに限るものではない。

送信部 126 は変調部 125 から出力された送信ベースバンド信号を公知の技術によって無線周波数信号に変換し、アンテナ 105 から無線周波数信号を移動局 1 に送信する。

PHY 制御部 127 は物理層制御部 104 の全体を制御するとともに、無線リソース制御部 106 と情報 (PHYcont) のやり取りを実施する。

第 11 図は上りリンクにおけるパケットデータ (E-DCH) の送信フローを示す送信フロー図である。

次に動作について説明する。

まず、移動局 1 は、未送信データのデータ量を測定する (ステップ S

T 1)。

即ち、移動局 1 の上位層ブロック部 1 1 において発生したサービス 1 (Service 1) 及びサービス 2 (Service 2) のデータは、送信データ (TX DATA 1, TX DATA 2) として、無線リンク制御部 1 2 の送信バッファ 3 2 a, 3 2 b に格納され、さらに、送信バッファ 3 2 a, 3 2 b から送信用の論理チャネル (DTCH 1, DTCH 2) のデータとして、メディアアクセス制御部 1 3 のデータ多重部 4 3 に出力される。

また、サービス 1 のデータ送信に関する各種の移動局制御情報は、制御情報 (RL Cont) として、無線リソース制御部 1 6 のサービス部 2 2 から RLC 制御部 3 4 を通じて送信バッファ 3 2 c に格納され、さらに、送信バッファ 3 2 c から制御用論理チャネル (DCCH) として、メディアアクセス制御部 1 3 のデータ多重部 4 3 に出力される。

この際、無線リンク制御部 1 2 の送信バッファ 3 2 a, 3 2 b, 3 2 c は、格納されたデータのデータサイズ情報 (Data size) を定期的、あるいは、データ量が増加した時にバッファ監視部 3 4 に出力する。

無線リンク制御部 1 2 のバッファ監視部 3 4 は、送信バッファ 3 2 a, 3 2 b, 3 2 c から出力されたデータサイズ情報をデータ量情報 (LOG buffer) としてメディアアクセス制御部 1 3 のデータ量情報計算部 4 7 に出力する。

メディアアクセス制御部 1 3 のデータ量情報計算部 4 7 (データ量情報決定手段) は、バッファ監視部 3 4 からデータ量情報 (LOG buffer) を受けると、そのデータ量情報 (LOG buffer) に基づいて、通信サービス別のデータ量 (サービス 1 及びサービス 2 のデータ量) を計算する。あるいは、E-DCH に割り当てられている論理チャ

ネルのうち、データ送信用の論理チャネル別のデータ量（D T C H 1 及び D T C H 2 のデータ量）を計算する。

そして、通信サービス別、あるいは、データ送信用の論理チャネル別のデータ量情報（T R b u f f e r）を物理層制御部 1 4 の P H Y 制御部 5 7 に出力する。

次に、移動局 1 は、上りリンクの無線リソースの割当要求を行うため、上りリンクの E - D P C C H を基地局 2 に通知する（ステップ S T 2）。

ステップ S T 2 における移動局 1 の E - D P C C H の具体的な送信動作は、以下の通りである。

まず、物理層制御部 1 4 の P H Y 制御部 5 7 は、データ量情報（T R b u f f e r）を上りリンクの E - D P C C H のデータとして、多重化部 5 4 に出力する。

物理層制御部 1 4 の多重化部 5 4 は、P H Y 制御部 5 7 から出力された上りリンクの E - D P C C H のデータを公知の技術で上りリンクの E - D P C C H に多重する。

物理層制御部 1 4 の変調部 5 5 は、多重化部 5 4 により多重された上りリンクの E - D P C C H のデータを公知の技術によって変調し、送信ベースバンド信号として送信部 5 6 に出力する。

物理層制御部 1 4 の送信部 5 6 は、変調部 5 5 から出力された送信ベースバンド信号を公知の技術によって無線周波数信号に変換し、アンテナ 1 5 から無線周波数信号を基地局 2 に送信する。

なお、上りリンクの E - D P C C H には、データ量情報（T R b u f f e r）の他に、上記非特許文献 1 の送信要求用チャネル U S I C C H の説明で示した送信電力余裕情報（P o w e r m a r g i n）など、他の移動局情報を含めることができる。どのような情報を含めて送信す



るかは、基地局 2 に実装されているスケジューラ 116 の構成によって異なり、本発明の効果とは直接関連しないが、その詳細は規格書 TS 25.331 (RRC signaling) によって規定されることになる。

ここでは、基地局 2 のスケジューラ 116 が割当決定手段として、データ量情報 (T R b u f f e r) と送信電力余裕情報 (P o w e r m a r g i n) を用いてスケジューリングを行うものとする。

なお、データ量情報 (T R b u f f e r) を上りリンクの E - D P C C H に多重化するに際して、下記に示すように、データ量情報 (T R b u f f e r) を各種の表現形式に変換して行うことが可能である。

(1) 通信サービス別、あるいは、E - D C H に多重されたデータ用論理チャネル (D T C H 1, D T C H 2) 別の送信バッファのデータ量 (b i t 数)

(2) (1) のデータ量 (b i t 数) の組み合わせを示すインデックス (I n d e x)

(3) 無線リンク制御部 12 の送信バッファ 32 a, 32 b, 32 c 別のバッファ占有率 (%)

(4) (3) のバッファ占有率 (%) の組み合わせを示すインデックス (I n d e x)

第 12 図 A はサービス別のバッファ占有率と、その組み合わせに対するインデックスの一例を示す説明図であり、第 12 図 B は無線リンク制御部 12 の送信バッファ 32 a, 32 b 別のバッファ占有率と、その組み合わせに対するインデックスの一例を示す説明図である。

なお、E - D P C C H のチャネルフォーマット (C h a n n e l f o r m a t) は規格書 TS 25.211 に規定され、多重化処理は規格書 TS 25.212 に規定され、データ量情報とインデックス (I n d

e x) との対応については規格書 T S 2 5 . 2 1 4 に規定されることになる。

次に、ステップ S T 2 における基地局 2 の E - D P C C H の受信動作は以下ようになる。

物理層制御部 1 0 4 の受信部 1 2 1 は、アンテナ 1 0 5 が移動局 1 から送信された無線周波数信号を受信すると、その無線周波数信号を公知の技術によってベースバンド信号に変換する。

物理層制御部 1 0 4 の復調部 1 2 2 は、受信部 1 2 1 からベースバンド信号を受けると、そのベースバンド信号を公知の技術で復調し、上りリンクの E - D P C C H のデータを分離部 1 2 3 に出力する。

物理層制御部 1 0 4 の分離部 1 2 3 は、復調部 1 2 2 から上りリンクの E - D P C C H のデータを受けると、その E - D P C C H データをメディアアクセス制御部 1 0 3 のスケジューラ 1 1 6 に出力する。

メディアアクセス制御部 1 0 3 のスケジューラ 1 1 6 は、物理層制御部 1 0 4 から E - D P C C H データを受けると、その E - D P C C H データに基づいて、各移動局 1 に対する上りリンク用の無線リソースの制御（スケジューリング）を実施する（ステップ S T 3）。

ステップ S T 3 における基地局 2 のスケジューリングの具体的な動作は以下の通りである。

基地局 2 のスケジューラ 1 1 6 は、スケジューリング結果が反映された場合の各移動局 1 からの送信電力の増加分が送信電力余裕値以内になるようにしたうえで、各移動局 1 の通信サービスの種類やデータ量を比較して無線リソース配分を決定する。

無線リソースの配分方法としては、以下に示すような方法が適用可能であり、基地局 2 及び通信システムの設計において、例えば、セル全体のスループットが最も高くなるように設計・選定される。

- (1) 未送信パケット量の多い移動局 1 を優先させる方法
- (2) 送信電力マージンのある移動局 1 を優先させる方法
- (3) 送信要求を受信した順に割り当てる方法
- (4) 順番を決めて移動局 1 に順番に割り当てる方法 (いわゆる Round Robin と呼ばれる方法)
- (5) 伝播ロスの少ない、または、干渉の少ない通信環境の良い移動局 1 に優先的に割り当てる方法 (いわゆる Max C/I と呼ばれる方法)
- (6) Round Robin と Max C/I の中間的な方法 (いわゆる Proportional Fair と呼ばれる方法)

また、スケジューリング対象としては、(1) E-DCH だけを対象として、DCH に関しては従来の基地局制御装置 3 における制御を行う方法、(2) 従来の基地局制御装置 3 における制御の制限の下に、DCH を含めて制御を行う方法など、各種多様な方法が適用可能であり、基地局 2 及び通信システムの設計において、例えば、セル全体のスループットが最も高くなるように設計・選定される。

この実施の形態 1 では、スケジューリング結果を示す情報として、最大送信電力余裕 (Max Power Margin) 及び移動局送信タイミング情報 (MAP) とが使用されて、移動局 1 に通知されるものとする。

どのような情報をスケジューリング結果情報とするかは、基地局 2 に実装されるスケジューラ 116 の動作によって異なり、本発明の効果とは直接関連しないが、その詳細は規格書 TS 25. 331 (RRC signaling) によって規定されることになる。

次に、基地局 2 は、スケジューリングの結果情報を下りリンクの E-DPCH によって移動局 1 に通知する (ステップ ST4)。

ステップST4における基地局2の具体的な送信動作は以下のようになる。

基地局2のスケジューラ116は、スケジューリングの結果情報である最大送信電力余裕（Max Power Margin）と移動局送信タイミング情報（MAP）とをE-DPCCHデータとして、物理層制御部104の多重化部124に出力する。

物理層制御部104の多重化部124は、スケジューラ116から出力された下りリンクのE-DPCCHデータを公知の技術で下りリンクのE-DPCCHに多重する。

物理層制御部104の変調部125は、多重化部124により多重された下りリンクのE-DPCCHのデータを公知の技術によって変調し、送信ベースバンド信号として送信部126に出力する。

物理層制御部104の送信部126は、変調部125から出力された送信ベースバンド信号を公知の技術によって無線周波数信号に変換し、アンテナ105から無線周波数信号を移動局1に送信する。

なお、スケジューリングの結果情報である最大送信電力余裕（Max Power Margin）は、E-DCHのみを対象としたものであっても、DCHを含めた全送信電力を対象としたものであってもよく、その詳細は規格書TS25.214等において規定されることになる。

ステップST4における移動局1の具体的な受信動作は以下のようになる。

物理層制御部14の受信部51は、アンテナ15が基地局2から送信された無線周波数信号を受信すると、その無線周波数信号を公知の技術によってベースバンド信号に変換する。

物理層制御部14の復調部52は、受信部51からベースバンド信号を受けると、そのベースバンド信号を公知の技術で復調し、下りリンク

のE-DPCCHのデータを分離部53に出力する。

物理層制御部14の分離部53は、復調部52から下りリンクのE-DPCCHのデータを受けると、そのE-DPCCHデータをスケジューリング結果情報としてメディアアクセス制御部13の拡張送信MAC処理部45に出力する。

移動局1は、基地局2からスケジューリング結果情報を受信すると、そのスケジューリング結果情報を参照して、上りリンクのDPDCHによって未送信データを送信する（ステップST5）。

ステップST5における移動局1の具体的な送信動作は以下のようになる。

メディアアクセス制御部13の拡張送信MAC処理部45は、基地局2から通知された最大送信電力余裕（Max Power Margin）の範囲内で送信可能な送信データ量（ないしは送信速度）を決定し、未送信データをE-DCHデータとして拡張DCH送信バッファ46に出力する。

このとき、拡張送信MAC処理部45は、スケジューリング結果情報（MAP）で指定されたタイミングで、未送信データが送信されるように出力タイミングを制御する。

拡張DCH送信バッファ46に格納されたE-DCHデータは、物理層制御部14の多重化部54に出力される。

一方、制御用論理チャネル（DCCH）のデータは、DCHデータとして送信DCHバッファ44に格納され、さらに、送信DCHバッファ44から物理層制御部14の多重化部54に出力される。

物理層制御部14の多重化部54は、拡張DCH送信バッファ46から出力されたE-DCHデータと送信DCHバッファ44から出力されたDCHデータとを公知の技術で上りリンクのDPDCHに多重する。

物理層制御部 1 4 の変調部 5 5 は、多重化部 5 4 により多重された上りリンクの D P D C H のデータを公知の技術によって変調し、送信ベースバンド信号として送信部 5 6 に出力する。

物理層制御部 1 4 の送信部 5 6 は、変調部 5 5 から出力された送信ベースバンド信号を公知の技術によって無線周波数信号に変換し、アンテナ 1 5 から無線周波数信号を基地局 2 に送信する。

ステップ S T 5 における基地局 2 の具体的な受信動作は以下のようになる。

物理層制御部 1 0 4 の受信部 1 2 1 は、アンテナ 1 0 5 が移動局 1 から送信された無線周波数信号を受信すると、その無線周波数信号を公知の技術によってベースバンド信号に変換する。

物理層制御部 1 0 4 の復調部 1 2 2 は、受信部 1 2 1 からベースバンド信号を受けると、そのベースバンド信号を公知の技術で復調し、上りリンクの D P D C H のデータを分離部 1 2 3 に出力する。

物理層制御部 1 0 4 の分離部 1 2 3 は、復調部 1 2 2 から上りリンクの D P D C H データを受けると、その D P D C H データから E - D C H データと D C H データを分離する。

また、分離部 1 2 3 は、E - D C H データを調査して、その E - D C H データの受信判定を実施し、その受信判定結果が O K である場合は、A C K をスケジューラ 1 1 6 に出力するとともに、その E - D C H データを拡張 D C H 受信バッファ 1 1 2 に出力する。

拡張 D C H 受信バッファ 1 1 2 は、分離部 1 2 3 から出力された E - D C H データを無線リンク制御部 1 0 2 を通じて上位層ブロック部 1 0 1 に出力する。

分離部 1 2 3 は、E - D C H データの受信判定結果が N G である場合、N A C K をスケジューラ 1 1 6 に出力して、その E - D C H データを

破棄する。

なお、物理層制御部 104 の分離部 123 により分離された DCH データは、受信 DCH バッファ 111、データ分離部 113 を経て、無線リンク制御部 102 に出力される。

基地局 2 は、E-DCH データの受信判定結果 (ACK/NACK) を下りリンクの E-DPCCH によって移動局 1 に通知する (ステップ ST6)。

ステップ ST6 における基地局 2 の具体的な送信動作は以下のようになる。

物理層制御部 104 の分離部 123 は、E-DCH データの受信判定結果 (ACK/NACK) をスケジューラ 116 に出力する。

スケジューラ 116 は、分離部 123 から E-DCH データの受信判定結果 (ACK/NACK) を受けると、その受信判定結果 (ACK/NACK) を下りリンクの E-DPCCH のデータとして物理層制御部 104 の多重化部 124 に出力する。

物理層制御部 104 の多重化部 124 は、スケジューラ 116 から出力された下りリンクの E-DPCCH データを公知の技術で下りリンクの E-DPCCH に多重する。

物理層制御部 104 の変調部 125 は、多重化部 124 により多重された下りリンクの E-DPCCH のデータを公知の技術によって変調し、送信ベースバンド信号として送信部 126 に出力する。

物理層制御部 104 の送信部 126 は、変調部 125 から出力された送信ベースバンド信号を公知の技術によって無線周波数信号に変換し、アンテナ 105 から無線周波数信号を移動局 1 に送信する。

ステップ ST6 における移動局 1 の具体的な受信動作は以下のようになる。

物理層制御部 14 の受信部 51 は、アンテナ 15 が基地局 2 から送信された無線周波数信号を受信すると、その無線周波数信号を公知の技術によってベースバンド信号に変換する。

物理層制御部 14 の復調部 52 は、受信部 51 からベースバンド信号を受けると、そのベースバンド信号を公知の技術で復調し、下りリンクの E-DPCH のデータを分離部 53 に出力する。

物理層制御部 14 の分離部 53 は、復調部 52 から下りリンクの E-DPCH のデータを受けると、その E-DPCH データをメディアアクセス制御部 13 の拡張送信 MAC 処理部 45 に出力する。

メディアアクセス制御部 13 の拡張送信 MAC 処理部 45 は、分離部 53 から E-DCH データの受信判定結果 (ACK/NACK) である E-DPCH データを受けると、その受信判定結果 (ACK/NACK) を分析して、パケットデータを再送するか、新規にパケットデータを送信するかを決定し、拡張 DCH 送信バッファ 46 にデータを出力する。

拡張 DCH 送信バッファ 46 は、拡張送信 MAC 処理部 45 から出力されたデータを E-DCH データとして物理層制御部 14 の多重化部 54 に出力される。

物理層制御部 14 の多重化部 54 は、拡張 DCH 送信バッファ 46 から出力された E-DCH データを公知の技術で上りリンクの DPDCH に多重する。

物理層制御部 14 の変調部 55 は、多重化部 54 により多重された上りリンクの DPDCH のデータを公知の技術によって変調し、送信ベースバンド信号として送信部 56 に出力する。

物理層制御部 14 の送信部 56 は、変調部 55 から出力された送信ベースバンド信号を公知の技術によって無線周波数信号に変換し、アンテナ



ナ 1 5 から無線周波数信号 (D a t a) を基地局 2 に送信する。

以上のように、移動局 1 から基地局 2 に送信される E - D C H データのデータ量情報は、直接的に基地局 2 において分析・利用され、基地局 2 がデータ量情報をもとにして、公知の技術を用いて上りリンクにおけるパケットデータ送信のためのスケジューリングを実施する。

第 1 3 図は複数の通信サービスを実施するに際して、移動局 1 と基地局 2 間でやり取りされる通信サービス設定情報通知及び送信バッファ 3 2 a, 3 2 b, 3 2 c のサイズ設定通知に関する処理フローを示す処理フロー図である。

これらの通知処理は、実際の通信サービスのデータ送信処理に先立って、あるいは、送信の途中における通信サービス設定変更時に実施され、実際のデータ送信と別途に実施される。

まず、移動局 1 は、移動局能力 (U E C a p a b i l i t y N o t i c e) 情報として、例えば、「全ての無線リンク制御部 1 2 における送信バッファ 3 2 a, 3 2 b, 3 2 c の合計のメモリサイズ」、「全ての無線リンク制御部 1 2 における受信バッファ 3 1 a, 3 1 b, 3 1 c の合計のメモリサイズ」、「全てのメディアアクセス制御部 1 3 における送信バッファの合計のメモリサイズ」などのメモリ情報、「最大送信電力」、「最大伝送速度」などの無線通信能力を基地局制御装置 3 に通知する (ステップ S T 1 1)。

このとき、基地局 2 は、単なる無線信号の送受信と、基地局制御装置 3 との情報伝達の中継地点として動作する。

移動局 1 と基地局制御装置 3 との間の各種情報のやり取りは、R R C シグナリング (R R C s i g n a l l i n g) と呼ばれ、規格書 T S 2 5 . 3 3 1 等において規定されることになる。

また、移動局能力 (U E C a p a b i l i t y N o t i c e) の

規定は、規格書 T S 2 5 . 3 0 6 において規定されることになる。

なお、従来技術においては、R R C シグナリングは D C C H 及び D C H を利用して送受信される。

ステップ S T 1 1 における移動局 1 の具体的な送信動作は以下のようになる。

移動局能力情報は、移動局 1 の無線リソース制御部 1 6 の通信能力部 2 3 に記憶されているものとする。

無線リソース制御部 1 6 の通信能力部 2 3 は、「全ての無線リンク制御部 1 2 における送信バッファ 3 2 a, 3 2 b, 3 2 c の合計のメモリサイズ」情報を制御情報 (R L C c o n t) として、無線リンク制御部 1 2 の R L C 制御部 3 3 に出力する。

この制御情報 (R L C c o n t) は、無線リンク制御部 1 2 において制御用論理チャネル (D C C H) のデータとなり、既に説明したメディアアクセス制御部 1 3 及び物理層制御部 1 4 の処理を経て、移動局 1 から基地局 2 に無線送信される。

ステップ S T 1 1 における基地局 2 及び基地局制御装置 3 の具体的な受信動作は以下のようになる。

移動局 1 から無線送信された無線信号は、基地局 2 のアンテナ 1 0 5 により受信されると、物理層制御部 1 0 4 の受信部 1 2 1、復調部 1 2 2 及び分離部 1 2 3 において復調処理等が実施されて D C H データとなり、メディアアクセス制御部 1 0 3 のデータ分離部 1 1 3 において D C C H データとなる。

データ分離部 1 1 3 において分離された D C C H データは、基地局制御装置 3 の無線リンク制御部 1 0 2 を経て、無線リソース制御部 1 0 6 に制御情報 (R L C c o n t) として通知される。

次に、基地局制御装置 3 は、各通信サービスを実施するために必要な

設定 (Service Setup) 情報及び各通信サービスに必要な移動局送信バッファメモリ分割 (Memory partitioning) 情報をRRCシグナリングによって移動局1に通知する (ステップST12)。

この通知処理は、上記移動局能力の通知処理と逆の動作により実施される。

移動局1は、上記設定情報を受信すると、その設定情報を無線リソース制御部16のサービス部22に格納するとともに、移動局内部の各部へ指示を出して、移動局の動作設定 (Configuration、ないしはReconfiguration) を実施する。

次に、移動局1の無線リソース制御部16は、上記設定情報を移動局内部の各部に反映したことを示す完了情報 (Complete) を、基地局2を経由して基地局制御装置3に通知する (ステップST13)。

その詳細な動作は、上記移動局能力の通知処理と同様であるため説明を省略する。

次に、基地局制御装置3は、各通信サービスを実施するために必要な設定情報及び各通信サービスに必要な移動局受信バッファメモリ分割情報を基地局2に通知する (ステップST14)。

ここで、基地局2と基地局制御装置3間のやり取りは、NBAPシグナリング (NBAP signaling) と呼ばれ、規格書TS25.423、TS25.433等において規定されることになる。NBAPシグナリング情報は、例えば、同軸ケーブルなどの有線通信によって伝達される。

上記情報は、基地局制御装置3の無線リソース制御部106から無線リンク制御部102及びメディアアクセス制御部103に通知される。

最後に、基地局2のメディアアクセス制御部103は、設定情報を基

地局内の各部に反映したことを示す完了情報 (Complete) を制御情報 (MACcont) として、基地局制御装置 3 の無線リソース制御部 106 に通知する (ステップ ST15)。

なお、上記情報のやり取りにおいて、移動局 1 と基地局制御装置 3 間のやり取り、基地局 2 と基地局制御装置 3 間のやり取りとは、独立に実施可能である。

次に、設定情報のやり取りの変形例について説明する。

第 14 図は基地局 2 から基地局制御装置 3 へ、移動局能力 (UE Capability Notice) 情報の 1 つとして、全ての無線リンク制御部の送信バッファの合計メモリサイズ情報のみを通知する場合の専用のやり取りを示す処理フロー図である。

まず、移動局 1 は、第 13 図の場合と同様にして、移動局能力情報を基地局制御装置 3 に通知する (ステップ ST21)。

次に、基地局制御装置 3 は、RRC シグナリングによって受信情報 (ACK) を移動局 1 に通知する (ステップ ST22)。

次に、基地局制御装置 3 は、NBAP シグナリングによって移動局能力情報を基地局 2 に通知する (ステップ ST23)。

次に、基地局 2 は、NBAP シグナリングによって受信情報 (ACK) を基地局制御装置 3 に通知する (ステップ ST24)。

なお、各シグナリングにおける詳細な動作は、第 13 図の場合と同様であるため説明を省略する。

以上で明らかなように、この実施の形態 1 によれば、パケット通信サービス別、あるいは、E-DCH データで送信されるパケット送信用論理チャネル別の未送信データのデータ量情報 (ないしは、その組み合わせ情報) を、基地局制御装置 3 への RRC シグナリングを使用したデータ量情報の通知とは別に、基地局終端通信で移動局 1 から通知している。

これにより、W-CDMA方式における複数同時の通信サービスに対応することができるので、基地局2における上りリンクのパケット送信制御（上りリンクの無線リソース制御）が効率化されて、セル全体のスループットが向上するという効果が得られる。

また、複数のデータ量情報を組み合わせた場合のインデックス（Index）を用いることにより、送信に必要なbit数が少なくて済み、シグナリングによる速度低下（オーバーヘッド）が低減できるという効果も得られる。

さらに、移動局1から基地局制御装置3を介さず、直接、基地局2にデータ量情報を送信しているので、高速・高頻度な送信が可能となり、基地局2における移動局1の送信制御（上りリンク無線リソース制御）がより効率化されて、セル全体のスループットが向上するという効果が得られる。

なお、この実施の形態1において、基地局2からスケジューリング結果情報として最大送信電力余裕（Max power margin）と送信タイミング（MAP）を移動局1に通知しているが、無線リソースの割当要求で用いたデータ量情報と同様な表現形式を用いて、送信許可データ量制御という形で送信制御を実施するようにしてもよい。

## 実施の形態2.

第15図Aは通信サービス別のバッファのデータ量情報と、その組み合わせに対するインデックスの一例を示す説明図であり、第15図Bは無線リンク制御部12の送信バッファ32a, 32b別のデータ量情報と、その組み合わせに対するインデックスの一例を示す説明図である。

図においては、バッファ内に格納されているデータのデータ量情報を表す表現方法として、「データ量／保障bitレート」（単位：sec

）を用いている。

第16図は「データ量／保障bitレート」（単位：sec）の形式によるデータ量通知を可能にするため、通信サービスの種類（Class）別のサービス品質（QoS：Quality of Service）を示す説明図である。なお、QoSの規定は規格書TS23.107において規定されることになる。規格書では、上記保障bitレートがGBR（Guaranteed Bit Rate）と記載される。

ある通信サービスを行う場合に、どのQoSクラス（class）を選択するか、あるいは、どのクラスのQoSで通信するかは、移動局1の無線リソース制御部16と基地局制御装置3の無線リソース制御部106との間で、第13図を用いて説明した設定情報のやり取りの際に決定される。

QoSを満足するために必要なクラス（class）が通信サービス毎に選択された後、その設定情報は、移動局1のサービス部22に保管され、必要に応じて、無線リソース制御部16から無線リンク制御部12、メディアアクセス制御部13及び物理層制御部14に通知される。

移動局1のデータ量情報計算部47は、無線リンク制御部12から通知される各バッファのデータ量情報（bit）と、無線リソース制御部16から通知されるQoS情報の保障bitレート（bit/sec）値とから、データ送信に必要な最大時間（sec）を計算する。

この計算結果は、データ量情報（TRbuffer）として、上りリンクの無線リソース割当要求時に、上りリンクのE-DPCCHのチャネル情報の一部として載せられ、移動局1から基地局2に通知される。

基地局2のスケジューラ116は、そのデータ量情報（TRbuffer）を参照して、各移動局1に対する無線リソースの割り当てを実施する。

その他の詳細な動作については、上記実施の形態 1 で説明したものと同様であるので、その説明は省略する。

以上で明らかなように、この実施の形態 2 によれば、パケット通信サービス別、あるいは、E-DCH データで送信されるパケット送信用論理チャネル別の未送信データのデータ量情報（ないしは、その組み合わせ情報）を、基地局制御装置 3 への RRC シグナリングを使用したデータ量情報の通知とは別に、基地局終端通信で移動局 1 から通知している。これにより、W-CDMA 方式における複数同時の通信サービスに対応することができるので、基地局 2 における上りリンクのパケット送信制御（上りリンクの無線リソース制御）が効率化されて、セル全体のスループットが向上するという効果が得られる。

また、複数のデータ量情報を組み合わせた場合のインデックス（Index）を用いることにより、送信に必要な bit 数が少なくて済み、シグナリングによる速度低下（オーバーヘッド）が低減できるという効果も得られる。

さらに、移動局 1 から基地局制御装置 3 を介さず、直接、基地局 2 にデータ量情報を送信しているので、高速・高頻度な送信が可能となり、基地局 2 における移動局 1 の送信制御（上りリンク無線リソース制御）がより効率化されて、セル全体のスループットが向上するという効果が得られる。

また、「ある時点における未送信データの送信に必要な最大時間（sec）」を基地局 2 に通知しているので、基地局 2 は、ある移動局 1 における通信サービスの最大遅延時間を直接見積もることができ、効率的なスケジューリングを実施することができる効果が得られる。

また、データ量を直接 bit 数で表現する場合と比べて、表現に必要な数値範囲及び段階（ステップ）数が小さくて済むので、無線送信時に

必要なbit数がより少なくて済み、シグナリングによる速度低下（オーバーヘッド）がさらに低減できる効果が得られる。

また、従来のQoS規定では規定されていないが、パケットデータを扱うことの多いInteractive class及びBackground classにおいても、保障bitレート（Guaranteed bit rate）値を規定したことにより、全ての通信サービスについて統一的な扱いができ、基地局2のスケジューラ116の簡略化を図ることができる効果が得られる。

なお、この実施の形態2では、従来規格のGBR欄においてGBR値が規定されていなかったInteractive class及びBackground classに対して、GBR値を規定するようにしている。

しかし、規格書の過去の版（リリース）仕様で作成された移動局1や基地局2との共存（Backward compatibility）を考え、全classに対して新たなGBR規定を別途追加するようにすることも可能であり、この実施の形態2に限定されない。

また、この実施の形態2では、データ量情報計算部47が無線リンク制御部12の各送信バッファのデータ量情報をもとに計算し、その計算結果に基づいて基地局2に通知しているが、第17図に示すように、メディアアクセス制御部13の拡張送信MAC処理部45が送信DCHバッファ44及び拡張DCH送信バッファ46のデータ量情報（Data size）を収集して、データ量情報（TRbuffer）の計算に用いることも可能である。

### 実施の形態3.

第18図Aは通信サービス別のバッファのデータ量情報と、その組み



合せに対するインデックスの一例を示す説明図であり、第18図Bは無線リンク制御部12の送信バッファ32a, 32b別のデータ量情報と、その組み合わせに対するインデックスの一例を示す説明図である。

図においては、移動局1の送信バッファに格納されているデータのデータ量を表す情報表現方法として、「データ量/保障bitレート」(単位: sec)を、通信時間単位で用いられるTTIで割った値を用いている。ここで、TTIはメディアアクセス制御部13から物理層制御部14に対するデータ転送の単位時間であり、従来の規格書においては、2/10/20/40/80 msecなどが用いられている。

ある通信サービスを実施する際に、どのTTI時間長を選択するかは、移動局1の無線リソース制御部16と基地局制御装置3の無線リソース制御部106との間で、第13図を用いて説明した設定情報のやり取りの際に決定される。

使用されるTTI値が通信サービス毎に選択された後、その設定情報は、移動局1のサービス部22に保管され、必要に応じて、無線リソース制御部16から無線リンク制御部12、メディアアクセス制御部13及び物理層制御部14に通知される。

移動局1のデータ量情報計算部47は、無線リンク制御部12から通知される各バッファのデータ量情報(bit)と、無線リソース制御部16から通知されるTTI値及びQoS情報の保障bitレート(bit/sec)値とから、データ送信に必要な最大時間(TTI単位)を計算する。

この計算結果は、データ量情報(TRbuffer)として、上りリンクの無線リソース割当要求時に、上りリンクのE-DPCCHのチャネル情報の一部として載せられ、移動局1から基地局2に通知される。

基地局2のスケジューラ116は、そのデータ量情報(TRbuffer

er) を参照して、各移動局 1 に対する無線リソースの割り当てを実施する。

その他の詳細な動作については、上記実施の形態 1 で説明したものと同様であるので、その説明は省略する。

以上のように、処理単位時間を用いて表現することにより、表示のための数値範囲を減らせるので、表現のために必要な bit 数を減らすことができる。また、TTI 単位で処理される他の通信処理と統一した取り扱いができるため、基地局 2 のスケジューラ 116 の簡略化を図ることができる効果が得られる。

なお、この実施の形態 3 では、基地局 2 からスケジューリング結果情報として最大送信電力余裕 (Max power margin) と送信タイミング (MAP) を移動局 1 に通知しているが、無線リソース割当要求で用いたデータ量情報と同様な表現形式を用いて、送信許可時間制御という形で送信制御を実施するようにしてもよい。

#### 実施の形態 4.

第 19 図 A は通信サービス別のバッファのデータ量情報と、その組み合わせに対するインデックスの一例を示す説明図であり、第 19 図 B は無線リンク制御部 12 の送信バッファ 32a, 32b 別のデータ量情報と、その組み合わせに対するインデックスの一例を示す説明図である。

図においては、移動局 1 の送信バッファに格納されているデータのデータ量を表す情報表現方法として、「データ量/ディレー (遅延)」(単位: bps (bit per sec)) を用いている。なお、このディレーの規定は規格書 TS 23.107 において QoS 規定の一部として規定されることになる。規格書 TS 23.107 では、このディレーは、Transfer delay と記載される。

ある通信サービスを実施する際に、どのディレー（QoSクラス（class））を選択するか、あるいは、どのクラスのQoSで通信するかは、移動局1の無線リソース制御部16と基地局制御装置3の無線リソース制御部106との間で、第13図を用いて説明した設定情報のやり取りの際に決定される。

QoSを満足するために必要なクラス（class）が通信サービス毎に選択された後、その設定情報は、移動局1のサービス部22に保管され、必要に応じて、無線リソース制御部16から無線リンク制御部12、メディアアクセス制御部13及び物理層制御部14に通知される。

移動局1のデータ量情報計算部47は、無線リンク制御部12から通知される各バッファのデータ量情報（bit）と、無線リソース制御部16から通知されるディレー値とから、現在バッファに格納されているデータを送信するのに必要な最低伝送速度（bit per sec）を計算する。

この計算結果は、データ量情報（TRbuffer）として、上りリンクの無線リソース割当要求時に、上りリンクのE-DPCCHのチャネル情報の一部として載せられ、移動局1から基地局2に通知される。

基地局2のスケジューラ116は、そのデータ量情報（TRbuffer）を参照して、各移動局1に対する無線リソースの割り当てを実施する。

その他の詳細な動作については、上記実施の形態1で説明したものと同様であるので、その説明は省略する。

第20図は「データ量／ディレー」（単位：bit per sec）の形式によるデータ量通知を可能にするため、通信サービスの種類（Class）別のサービス品質（QoS：Quality of Service）を示す説明図である。

従来のQoS規定においては、Conversational class、Streaming class、Interactive class及びBackground classの4種類が規定されているが、パケットデータを扱うことの多いInteractive class及びBackground classにおいて転送ディレイ(Transfer delay)は規定されていない。

この実施の形態4では、Interactive class及びBackground classにおいても、転送ディレイ(Transfer delay)を規定している。

以上で明らかなように、この実施の形態4によれば、パケット通信サービス別、あるいは、E-DCHデータで送信されるパケット送信用論理チャネル別の未送信データのデータ量情報(ないしは、その組み合わせ情報)を、基地局制御装置3へのRRCシグナリングを使用したデータ量情報の通知とは別に、基地局終端通信で移動局1から通知している。これにより、W-CDMA方式における複数同時の通信サービスに対応することができるので、基地局2における上りリンクのパケット送信制御(上りリンクの無線リソース制御)が効率化されて、セル全体のスループットが向上するという効果が得られる。

また、複数のデータ量情報を組み合わせた場合のインデックス(Index)を用いることにより、送信に必要なbit数が少なくて済み、シグナリングによる速度低下(オーバーヘッド)が低減できるという効果も得られる。

さらに、移動局1から基地局制御装置3を介さず、直接、基地局2にデータ量情報を送信しているので、高速・高頻度な送信が可能となり、基地局2における移動局1の送信制御(上りリンク無線リソース制御)がより効率化されて、セル全体のスループットが向上するという効果が

得られる。

また、「移動局 1 の送信バッファに格納されているデータを送信するのに必要な伝送速度 (bit per sec)」を基地局 2 に通知しているので、基地局 2 は、ある移動局 1 における通信サービスの最低伝送速度を直接見積もることができ、効率的なスケジューリングを実施することができる効果が得られる。

また、データ量を直接 bit 数で表現する場合と比べて、表現に必要な数値範囲及び段階 (ステップ) 数が小さくて済むので、無線送信時に必要な bit 数がより少なくて済み、シグナリングによる速度低下 (オーバーヘッド) がさらに低減できる効果が得られる。

また、従来の QoS 規定では規定されていないが、パケットデータを扱うことの多い Interactive class 及び Background class においても、最低伝送速度 (bit per sec) 値を規定したことにより、全ての通信サービスについて統一的な扱いができ、基地局 2 のスケジューラ 1.1.6 の簡略化を図ることができる効果が得られる。

なお、この実施の形態 4 では、従来規格において QoS 規定のディレー (Transfer delay) 値が規定されていなかった Interactive class 及び Background class に対して、ディレーを規定するようにしている。

しかし、規格書の過去の版 (リリース) 仕様で作成された移動局 1 や基地局 2 との共存 (Backward compatibility) を考え、全 class に対して新たなディレー規定を別途追加するようにすることも可能であり、この実施の形態 4 に限定されない。

また、この実施の形態 4 では、データ量情報計算部 4.7 が無線リンク制御部 1.2 の各送信バッファのデータ量情報をもとに計算し、その計算

結果に基づいて基地局 2 に通知しているが、第 17 図に示すように、メディアアクセス制御部 13 の拡張送信 MAC 処理部 45 が送信 DCH バッファ 44 及び拡張 DCH 送信バッファ 46 のデータ量情報 (Data size) を収集して、データ量情報 (TR buffer) の計算に用いることも可能である。

なお、この実施の形態 4 では、基地局 2 からスケジューリング結果情報として最大送信電力余裕 (Max power margin) と送信タイミング (MAP) を移動局 1 に通知しているが、無線リソース割当要求で用いたデータ量情報と同様な表現形式を用いて、送信許可データ伝送速度制御という形で送信制御を実施するようにしてもよい。

#### 実施の形態 5.

この実施の形態 5 の内容を説明する前に、従来規格における TFCI (Transport Format Combination Indicator) について説明する。

Transport Format Combination とは、移動局 1 と基地局 2 との通信に複数の論理チャネルが設定された場合に、各トランスポートチャネルが、どの伝送速度で物理データチャネル (DPDCH) に多重されているか (規格書では、これを Transport Format と呼ぶ) の組み合わせを通知する際に用いられるインデックス (Index) のことである。

各論理チャネルの取り得る伝送速度の組み合わせは、第 13 図を用いて説明した設定情報のやり取りの際に、移動局 1 の無線リソース制御部 16 と基地局制御装置 3 の無線リソース制御部 106 との間で決定される。

TFC 情報 (TFCI) は、基地局 2 と移動局 1 の両方が予め同じ情

報を持つことになる。

また、従来規格では、上りリンクのトランスポートチャネルはDCHが1つのみである。

E-DCHとDCHが全く独立に送信制御される場合には、E-DCH用に独立にTFC情報と類似のものが設定され、データ送信時に通知されるが、本発明の説明には不要であるので記載していない。E-DCHもDCHと同様にTFC（ないしはTFCI）規定が規格書に追加されることになる。

以下、移動局1がTFC情報を基地局2に送信する場合について説明する。逆方向の送信の場合も同様である。

予め設定されたTFC情報は、移動局1のサービス部22に保管され、必要に応じて、無線リソース制御部16から無線リンク制御部12、メディアアクセス制御部13及び物理層制御部14に通知される。

同様に、論理チャネルにおける通信サービスの多重化設定なども上記のやり取りの際に設定され、サービス部22に保管され、必要に応じて、無線リソース制御部16から無線リンク制御部12、メディアアクセス制御部13及び物理層制御部14に通知される。

メディアアクセス制御部13は、ある送信時点において、どのTFCで規定される通信速度でデータを送信するかを選択（規格書では、TFC選択（TFC Selection）と記載されている）し、その後、そのTFC設定で規定される分のデータが基地局2に無線送信される。TFC情報は、無線送信時はTFC情報そのものではなく、インデックス（TFCI）の形で送信される。基地局2では、受信したTFC情報をもとに上りリンクのデータを復調する。

以下、この実施の形態5の内容について説明する。

第21図はデータ量情報（TRbuffer）としてのE-DCHの

通信速度値と、そのインデックス（T F C I）の一例を示す説明図である。

この実施の形態 5 では、データ量情報の表現方法として「データ量 / T T I 単位時間」（単位：b p s （b i t   p e r   T T I））を用いている。ここでは、T T I は 1 0 m s とする。また、T F C I  $\leq$  7 の領域は D C H に用いられる通信速度値と同じ設定値を表すものとし、T F C I  $>$  7 の領域は本発明で拡張した通信速度値を表すものとする。

また、通信サービス設定時に設定される E - D C H 用の T F C 設定を、拡張送信 M A C 処理部 4 5 からの無線リソース要求時にも流用し、上りリンクの E - D P C C H に載せて基地局 2 に送信する。

以下、移動局 1 の動作について説明する。

移動局 1 のデータ量情報計算部 4 7 は、無線リンク制御部 1 2 から通知される各バッファのデータ量情報（b i t）と、無線リソース制御部 1 6 から通知されるディレー値とから、無線リソース要求で要求する伝送速度値を計算する。

この計算結果は、データ量情報（T R b u f f e r）として、上りリンクの無線リソース割当要求時に、上りリンクの E - D P C C H のチャネル情報の一部として載せられ、移動局 1 から基地局 2 に通知される。

基地局 2 のスケジューラ 1 1 6 は、そのデータ量情報（T R b u f f e r）を参照して、各移動局 1 に対する無線リソースの割り当てを実施する。

その他の詳細な動作については、上記実施の形態 1 で説明したものと同様であるので、その説明は省略する。

以上で明らかなように、この実施の形態 5 によれば、パケット通信サービス別、あるいは、E - D C H データで送信されるパケット送信用論理チャネル別の未送信データのデータ量情報（ないしは、その組み合わせ



情報) を、基地局制御装置 3 への R R C シグナリングを使用したデータ量情報の通知とは別に、基地局終端通信で移動局 1 から通知している。これにより、W - C D M A 方式における複数同時の通信サービスに対応することができるので、基地局 2 における上りリンクのパケット送信制御(上りリンクの無線リソース制御)が効率化されて、セル全体のスループットが向上するという効果が得られる。

また、複数のデータ量情報を組み合わせた場合のインデックス ( I n d e x ) を用いることにより、送信に必要な b i t 数が少なくて済み、シグナリングによる速度低下(オーバーヘッド)が低減できるという効果も得られる。

さらに、移動局 1 から基地局制御装置 3 を介さず、直接、基地局 2 にデータ量情報を送信しているので、高速・高頻度な送信が可能となり、基地局 2 における移動局 1 の送信制御(上りリンク無線リソース制御)がより効率化されて、セル全体のスループットが向上するという効果が得られる。

また、E - D C H 用に規定される T F C ( T F C I ) を上りリンクの無線リソース割当要求時のデータ情報表現として流用することにより、上りリンクの無線リソース割当要求時用に別途仕様を規定する必要がなく、移動局 1 の構成を簡略化できるという効果が得られる。

なお、E - D C H が複数同時に設定されることも考えられるが、その場合には、各 E - D C H の T r a n s p o r t   F o r m a t の組み合わせに用いられる T F C (ないしは、そのインデックス)を流用することが可能である。

#### 実施の形態 6 .

第 2 2 図はデータ量情報 ( T R b u f f e r ) としての E - D C H の

通信速度値と、そのインデックス（T F R I）の一例を示す説明図である。

この実施の形態 6 では、移動局 1 のメディアアクセス制御部 1 3 と拡張送信 M A C 処理部 4 5 が共同して、両方の T F C 選択動作を実施するものとする。

この実施の形態 6 では、上りリンクの無線リソース割当要求時に、D C H と E - D C H とに使用される T r a n s p o r t   F o r m a t と組み合わせた T F C （ないしは、T F C I）を上りリンクの E - D P C C H で基地局 2 に送信する。

移動局 1 のデータ量情報計算部 4 7 は、無線リンク制御部 1 2 から通知される各バッファのデータ量情報（b i t）と、無線リソース制御部 1 6 から通知される T F C の伝送速度設定値とから、現在バッファに格納されている E - D C H でデータを送信するのに必要な伝送速度を計算する。

この計算結果の E - D C H の伝送速度に対応する T F C I を求め、その T F C I をデータ量情報（T R b u f f e r）として、上りリンクの無線リソース割当要求時に、上りリンクの E - D P C C H のチャネル情報の一部として載せて、移動局 1 から基地局 2 に通知する。

基地局 2 のスケジューラ 1 1 6 は、そのデータ量情報（T R b u f f e r）を参照して、各移動局 1 に対する無線リソースの割り当てを実施する。

その他の詳細な動作については、上記実施の形態 1 で説明したものと同様であるので、その説明は省略する。

以上のように、従来規格で用いられてきたトランスポートチャネルの通信速度との組み合わせを流用して用いることで、上りリンクの無線リソース割当要求時用に別途仕様を規定する必要がなく、移動局 1 の構成を

簡略化できるという効果が得られる。

なお、この実施の形態 6 では、基地局 2 からスケジューリング結果情報として最大送信電力余裕 (Max power margin) と送信タイミング (MAP) を移動局 1 に通知しているが、無線リソース割当要求で用いたデータ量情報と同様な表現形式を用いて、送信許可データ伝送速度制御という形で送信制御を実施するようにしてもよい。

実施の形態 7.

第 23 図はデータ量情報 (TRbuffer) としての E-DCH 送信時の DPDCH のチャネル振幅係数 ( $\beta$ ) 設定と、そのインデックスの一例を示す説明図である。

従来規格においては、各上りリンクチャネルに対するチャネル振幅係数が規定され、その規定は規格 TS 25. 213, TS 25. 214 等で記載されている。E-DCH を送信する際の DPDCH のチャネル振幅係数は  $\beta_{eu}$  であるとする。

チャネル振幅係数  $\beta_{eu}$  を説明するため、第 24 図には移動局 1 の多重化部 54 におけるトランスポートチャネルと物理チャネル間の多重化の一例を示している。

各トランスポートチャネルと物理チャネル間の多重化については規格書 TS 25. 213 において規定され、類似の図が記載されることになる。従来規格は、第 24 図において、E-DCH、E-DPCH がいない場合に相当する。

図において、“ $\beta_{eu}/d$ ” と記載されているのは、同じ DPDCH に DCH データと E-DCH データとを時間多重などで多重する場合に  $\beta_{eu}$  あるいは  $\beta_d$  をとることを意味する。また、“ $\times$ ” は乗算を、“ $+$ ” 及び “ $\Sigma$ ” は加算を、“ $j$ ” は虚数を、“ $C_c$ ” 等はチャネル分離

用拡散符号を、“IないしQ”は複素平面上の軸を、“S d p c h, n”は移動局識別用符号を表している。

なお、図において、DPDCHが複数存在(DPDCH1~DPDCH6)するのは、複数のDPDCHチャンネルが送信されるのではなく、最大6つの拡散符号を用いて、1つのDCHないしはE-DCHを並列分割して送信できることを意味する。

物理層制御部14におけるトランスポートチャンネルと物理チャンネルの多重化の設定は、移動局1の無線リソース制御部16と基地局制御装置3の無線リソース制御部106との間で、第13図を用いて説明した設定情報のやり取りの際に決定される。

多重化設定情報は、移動局1のサービス部22に保管され、必要に応じて、無線リソース制御部16から無線リンク制御部12、メディアアクセス制御部13及び物理層制御部14に通知される。

移動局1のデータ量情報計算部47は、無線リンク制御部12から通知される各バッファのデータ量情報(bit)と、無線リソース制御部16から通知される多重化設定情報とから、現在バッファに格納されているE-DCHでデータを送信するのに必要な伝送速度を計算する。この伝送速度は、上記実施の形態4に示す伝送速度であってもよい。

この計算結果の伝送速度に対応するE-DCH送信用チャンネル振幅係数を求め、そのE-DCH送信用チャンネル振幅係数をデータ量情報(TRbuffer)として、上りリンクの無線リソース割当要求時に、上りリンクのE-DPCCHのチャンネル情報の一部として載せて、移動局1から基地局2に通知する。

基地局2のスケジューラ116は、そのデータ量情報(TRbuffer)を参照して、各移動局1に対する無線リソースの割り当てを実施する。

その他の詳細な動作については、上記実施の形態 1 で説明したものと同様であるので、その説明は省略する。

チャネル振幅係数を無線送信する場合、以下に示すように、各種の寶保が考えられ、どの報  $h$  をどう採用するかは移動局 1 の実装により異なるが、その規定は規格書 TS 25. 211, TS 25. 331 などにおいて規定されることになる。

- (1) 要求する伝送速度に対応するチャネル振幅係数の実際の数値
- (2) チャネル振幅係数のインデックス
- (3) チャネル振幅係数の増減
- (4) チャネル振幅係数の増減のインデックス
- (5) チャネル振幅係数の比
- (6) チャネル振幅係数の比のインデックス

W-CDMA 方式においては、データ送信速度が可変であり、送信速度が速くなる場合には、送信  $bit$  の  $1 bit$  当りの  $S/N$  比（いわゆる  $E_b/N_o$ ）を確保するために振幅係数  $\beta$  を大きくする。即ち、送信速度によって振幅係数  $\beta$  が規定される。

W-CDMA 方式においては、全ての移動局 1 が同じ無線周波数を使用するので、基地局 2 が特定の移動局 1 から無線周波数信号を受信する際、他の移動局から送信される無線周波数信号の受信電力は全て干渉ノイズ電力となる。

また、基地局 2 としては、セル全体の干渉電力及びスループットなどを監視しながら、各移動局 1 からの送信をスケジューリングする必要がある。

従って、以上のように、データ量情報の代わりに、要求されるデータ送信速度で引き起こされる干渉電力（ $\propto$  移動局送信電力）に直接換算できる形式で送られてくることにより、スケジューラ 116 の計算量が少

なくて済み、スケジューラ 116 の構成が簡単になるという効果が得られる。

また、チャネル振幅係数  $\beta_{eu}$  は、E-DCH データが DPDCH に載った時点で DPDCH として、どれだけの伝送速度が必要かという数値と対応しているので、使用する通信サービスが複数であっても問題なく扱え、スケジューラ 116 を簡略化できるという効果が得られる。

なお、この実施の形態 7 では、E-DCH 単独で規定しているが、従来の DCH チャネルの  $\beta_d$  との組み合わせを、上りリンクの E-DPCCCH 110 で送信することも可能である。

また、この実施の形態 7 では、上りリンクの無線リソース割当要求時にのみチャネル振幅係数  $\beta_{eu}$  を使用しているが、スケジューリング結果情報としてゲインファクタ設定を用いること、さらには、下りリンクの E-DPCCCH で通知される最大送信電力余裕 (Max Power Margin) 情報の代わりに、最大ゲインファクタ設定として用いることなども可能である。

これにより、移動局 1 の多重化部 54 は、直接チャネル振幅係数  $\beta_{eu}$  を設定することができ、移動局 1 の構成が簡単になるという効果が得られる。

#### 実施の形態 8.

第 25 図はデータ量情報 (T R b u f f e r) としての E-DCH 送信時の送信物理チャネル電力オフセットの設定と、そのインデックスの一例を示す説明図である。

移動局 1 のデータ量情報計算部 47 は、無線リンク制御部 12 から通知される各バッファのデータ量情報 (b i t) と、無線リソース制御部 16 から通知されるチャネル多重化設定情報とから、現在バッファに格

納されているE-DCHでデータを送信するのに必要な伝送速度を計算する。この伝送速度は、上記実施の形態4に示す伝送速度であってもよい。

この計算結果の伝送速度に対応するE-DCH送信用チャネル振幅係数を求めて、そのE-DCH送信用チャネル振幅係数を電力に変換し、さらに、上りリンクのDPCCHのゲインファクタ $\beta_c$ を電力に変換し、上りリンクのDPCCHの電力を基準とした電力オフセット値に変換する。

その電力オフセット値をデータ量情報 (T R b u f f e r) として、上りリンクの無線リソース割当要求時に、上りリンクのE-DPCCHのチャネル情報の一部として載せて、移動局1から基地局2に通知する。

基地局2のスケジューラ116は、そのデータ量情報 (T R b u f f e r) を参照して、各移動局1に対する無線リソースの割り当てを実施する。

その他の詳細な動作については、上記実施の形態1で説明したものと同様であるので、その説明は省略する。

以上のように、データ量情報の代わりに、データを送信するのに必要な送信速度で引き起こされる干渉電力 ( $\propto$  移動局送信電力) に直接換算できる形式で送られてくることにより、スケジューラ116の計算量が少なくて済み、スケジューラ116の構成が簡単になるという効果が得られる。

また、この実施の形態8においては、上りリンクの無線リソース要求時にのみパワーオフセット情報を使用しているが、スケジューリング結果情報としてパワーオフセットを用いるなどが可能である。

### 実施の形態 9.

この実施の形態 9 では、基地局 2 のスケジューラ 116 が移動局 1 におけるデータ送信タイミングのスケジューリングを実施せず、上りリンクのデータ伝送速度をスケジューリングするものとする。移動局 1、基地局 2、基地局制御装置 3 の内部構成は、上記実施の形態 1 に示したものと同様である。

第 26 図は上りリンクにおけるパケットデータ (E-DCH) の送信フローを示す送信フロー図である。

上記実施の形態 1 では、第 11 図に示すように、主に以下の 4 つステップでパケットデータ (E-DCH) を送信する。

- (1) 移動局 1 が上りリンク無線リソース割当要求を基地局 2 に送信する。
- (2) 基地局 2 がスケジューリング結果情報を移動局 1 に送信する。
- (3) 移動局 1 がパケットデータを基地局 2 に送信する。
- (4) 基地局 2 が受信判定結果を移動局 1 に送信する。

これに対して、この実施の形態 9 では、第 26 図に示すように、上記の (1) (2) と (3) (4) が、(A) 無線リソース制御フローと (B) データ送信フローとに分かれた処理フローとなっている。

ここで、移動局 1 からの無線リソース割当要求 (上記 (1) の処理) として、送信時の伝送速度増減要求 (図中、Rate Request と記載) を送信し、基地局 2 からのスケジューリング結果通知 (上記 (2) の処理) として、伝送速度増減可否 (図中、Rate Grant と記載) を送信するものとする。従って、移動局 1 からのデータ送信 (上記 (3) の処理) は、移動局 1 の判断によって送信タイミングが決定される (いわゆる自律的送信制御 (Autonomous Transmission) となる)。



また、基地局 2 は、データを受信した場合に受信判定結果（上記（4）の処理）を移動局 1 に通知する。

以下、第 26 図 A を用いて、（A）無線リソース制御フローを説明する。

まず、移動局 1 は、未送信データのデータ量を測定する（ステップ S T 1 0 1）。

即ち、移動局 1 の上位層ブロック部 1 1 において発生したサービス 1（Service 1）及びサービス 2（Service 2）のデータは、送信データ（TX DATA 1, TX DATA 2）として、無線リンク制御部 1 2 の送信バッファ 3 2 a, 3 2 b に格納され、さらに、送信バッファ 3 2 a, 3 2 b から送信用の論理チャネル（DTCH 1, DTCH 2）のデータとして、メディアアクセス制御部 1 3 のデータ多重部 4 3 に出力される。

また、サービス 1 のデータ送信に関する各種の移動局制御情報は、制御情報（RLC ont）として、無線リソース制御部 1 6 のサービス部 2 2 から RRC 制御部 2 1 を通じて送信バッファ 3 2 c に格納され、さらに、送信バッファ 3 2 c から制御用論理チャネル（DCCH）として、メディアアクセス制御部 1 3 のデータ多重部 4 3 に出力される。

この際、無線リンク制御部 1 2 の送信バッファ 3 2 a, 3 2 b, 3 2 c は、格納されたデータのデータサイズ情報（Data size）を定期的、あるいは、データ量が増加した時にバッファ監視部 3 4 に出力する。

無線リンク制御部 1 2 のバッファ監視部 3 4 は、送信バッファ 3 2 a, 3 2 b, 3 2 c から出力されたデータサイズ情報をデータ量情報（LOG buffer）としてメディアアクセス制御部 1 3 のデータ量情報計算部 4 7 に出力する。

次に、移動局 1 は、上りリンクの伝送速度の増減を要求するため、上りリンクの E-DPCH を基地局 2 に通知する（ステップ S T 1 0 2）。

ステップ S T 1 0 2 における移動局 1 の具体的な送信動作は以下のようになる。

メディアアクセス制御部 1 3 のデータ量情報計算部 4 7 は、バッファ監視部 3 4 からデータ量情報（LOG buffer）を受けると、そのデータ量情報（LOG buffer）に基づいて、通信サービス別のデータ量（サービス 1 及びサービス 2 のデータ量）を計算する。あるいは、E-DCH に割り当てられている論理チャネルのうち、データ送信用の論理チャネル別のデータ量（DTCH 1 及び DTCH 2 のデータ量）を計算する。

そして、そのデータ量の増減の変化から、スケジューラ 1 1 6 に要求する伝送速度を計算する。

伝送速度の計算方法としては、次のような方法がある。

- （1）上記実施の形態 4 で求めた伝送速度を使用する方法
- （2）DCH データの伝送状況を PHY 制御部 5 7 で監視し、E-DCH データとの合計の伝送速度がある設定値を超えないようにする方法

メディアアクセス制御部 1 3 のデータ量情報計算部 4 7 は、データ量の増減から伝送速度の増減の必要性を判断し、さらに、その伝送速度に対応する E-DCH 送信用チャネル振幅係数を求め、その E-DCH 送信用チャネル振幅係数をデータ量情報（TR buffer）として、上りリンクの無線リソース割当要求時に、上りリンクの E-DPCH のチャネル情報の一部として載せて、移動局 1 から基地局 2 に通知する。

上記無線送信に係るメディアアクセス制御部 1 3 及び物理層制御部 1 4 の詳細な動作は、上記各実施の形態で説明したものと同様であるので

説明を省略する。

上記伝送速度増減要求情報として、チャネル振幅係数を無線送信する場合、以下に示すように、各種の方法が考えられ、どの方法を採用するかは移動局 1 の実装により異なるが、その規定は規格書 TS 25. 2 1 1, TS 25. 3 3 1 などにおいて規定されることになる。

- (1) 要求する伝送速度に対応するチャネル振幅係数の実際の数値
- (2) チャネル振幅係数のインデックス
- (3) チャネル振幅係数の増減 (Up/Down)
- (4) チャネル振幅係数の増減のインデックス
- (5) チャネル振幅係数の 2 乗値 (電力の次元に換算)
- (6) チャネル振幅係数の 2 乗値 (電力次元換算) のインデックス
- (7) チャネル振幅係数の比
- (8) チャネル振幅係数の比のインデックス
- (9) チャネル振幅係数の 2 乗値 (電力次元換算) の比 (電力オフセット)
- (10) 電力オフセットのインデックス

ステップ ST 102 における基地局 2 の具体的な受信動作は以下のようになる。

物理層制御部 104 の受信部 121 は、アンテナ 105 が移動局 1 から送信された無線周波数信号を受信すると、その無線周波数信号を公知の技術によってベースバンド信号に変換する。

物理層制御部 104 の復調部 122 は、受信部 121 からベースバンド信号を受けると、そのベースバンド信号を公知の技術で復調し、上りリンクの E-DPCCH のデータを分離部 123 に出力する。

物理層制御部 104 の分離部 123 は、復調部 122 から上りリンクの E-DPCCH のデータを受けると、その E-DPCCH データをメ

メディアアクセス制御部 103 のスケジューラ 116 に出力する。

メディアアクセス制御部 103 のスケジューラ 116 は、物理層制御部 104 から E-DPCCH データを受けると、その E-DPCCH データに基づいて、各移動局 1 に対する上りリンク用の無線リソースの制御（スケジューリング）を実施し、移動局 1 からの伝送速度増減要求に対する可否を判断する（ステップ ST103）。

スケジューリングに用いられるアルゴリズムとしては、上記実施の形態 1 に示した各種多様な方法が適用可能であり、基地局 2 及び通信システムの設計において、例えば、セル全体のスループットが最も高くなるように設計・選定される。

次に、基地局 2 は、スケジューリングの結果情報を下りリンクの E-DPCCH によって移動局 1 に通知する（ステップ ST104）。

ステップ ST104 における基地局 2 の具体的な送信動作は以下のようになる。

基地局 2 のスケジューラ 116 は、スケジューリングの結果情報である伝送速度増減可否（Rate Grant）情報を下りリンクの E-DPCCH データとして、物理層制御部 104 の多重化部 124 に出力する。

物理層制御部 104 の多重化部 124 は、スケジューラ 116 から出力された下りリンクの E-DPCCH データを公知の技術で下りリンクの E-DPCCH に多重する。

物理層制御部 104 の変調部 125 は、多重化部 124 により多重された下りリンクの E-DPCCH のデータを公知の技術によって変調し、送信ベースバンド信号として送信部 126 に出力する。

物理層制御部 104 の送信部 126 は、変調部 125 から出力された送信ベースバンド信号を公知の技術によって無線周波数信号に変換し、

アンテナ 1 0 5 から無線周波数信号を移動局 1 に送信する。

上記スケジューリング結果である伝送速度増減可否 (Rate Grant) 情報としては、以下に示すように、各種の方法が考えられ、どの方法を採用するかは基地局 1 の実装により異なるが、その規定は規格書 TS 25. 331 において規定されることになる。

- (1) 許可する伝送速度に対応するチャネル振幅係数の実際の数値
- (2) チャネル振幅係数のインデックス
- (3) チャネル振幅係数の増減 (Up/Down)
- (4) チャネル振幅係数の増減のインデックス
- (5) チャネル振幅係数の 2 乗値 (電力の次元に換算)
- (6) チャネル振幅係数の 2 乗値 (電力次元換算) のインデックス
- (7) チャネル振幅係数の比
- (8) チャネル振幅係数の比のインデックス
- (9) チャネル振幅係数の 2 乗値 (電力次元換算) の比 (電力オフセット)
- (10) 電力オフセットのインデックス

ステップ ST 1 0 4 における移動局 1 の具体的な受信動作は以下のようになる。

物理層制御部 1 4 の受信部 5 1 は、アンテナ 1 5 が基地局 2 から送信された無線周波数信号を受信すると、その無線周波数信号を公知の技術によってベースバンド信号に変換する。

物理層制御部 1 4 の復調部 5 2 は、受信部 5 1 からベースバンド信号を受けると、そのベースバンド信号を公知の技術で復調し、下りリンクの E-DPCH のデータを分離部 5 3 に出力する。

物理層制御部 1 4 の分離部 5 3 は、復調部 5 2 から下りリンクの E-DPCH のデータを受けると、その E-DPCH データをスケジュー

ーリング結果である伝送速度増減可否情報としてメディアアクセス制御部13の拡張送信MAC処理部45に出力する。

メディアアクセス制御部13の拡張送信MAC処理部45は、分離部53から伝送速度増減可否情報を受けると、その伝送速度増減可否情報を参照して、使用可能な最大伝送速度値を更新する。

以上のようにして、拡張送信MAC処理部45における移動局1の送信バッファのデータ量の監視、伝送速度の増減要求の決定、基地局2に対する伝送速度増減要求の送信、基地局2のスケジューラ116における伝送速度決定、基地局2からのスケジューリング結果通知の処理が繰り返し実行される（ステップST101～ST104）。

以下、第26図Bを用いて、（B）データ送信フローを説明する。

まず、移動局1は、第26図Aのフローによって適宜更新される使用可能な最大伝送速度の範囲内で、自律的にデータを送信する（ステップST105）。

ステップST105における移動局1の具体的な送信動作は以下のようになる。

まず、メディアアクセス制御部13の拡張送信MAC処理部45は、第26図Aのフローによって更新された最新の使用可能な伝送速度の範囲内で、移動局1の最大送信可能電力（Max power）などを考慮して送信データ量（ないしは送信速度）を決定し、未送信データをE-DCHデータとして拡張DCH送信バッファ46に出力する。

このとき、拡張送信MAC処理部45は、バッファにデータが存在する限りデータを出力するが、その出力タイミングの制御は自律的に行なわれる。

例えば、（1）E-DCH用データを優先する、（2）DCHを優先する、（3）データ量の多い方を優先するなど、各種の方法が考えられ

、どの方法を採用するかは移動局 1 の実装によって異なる。

一方、制御用論理チャネル（D C C H）のデータは、D C Hデータとして送信 D C Hバッファ 4 4 に格納され、さらに、送信 D C Hバッファ 4 4 から物理層制御部 1 4 の多重化部 5 4 に出力される。

物理層制御部 1 4 の多重化部 5 4 は、拡張 D C H送信バッファ 4 6 から出力された E - D C Hデータと送信 D C Hバッファ 4 4 から出力された D C Hデータとを公知の技術で上りリンクの D P D C Hに多重する。

物理層制御部 1 4 の変調部 5 5 は、多重化部 5 4 により多重された上りリンクの D P D C Hのデータを公知の技術によって変調し、送信ベースバンド信号として送信部 5 6 に出力する。

物理層制御部 1 4 の送信部 5 6 は、変調部 5 5 から出力された送信ベースバンド信号を公知の技術によって無線周波数信号に変換し、アンテナ 1 5 から無線周波数信号を基地局 2 に送信する。

ステップ S T 1 0 5 における基地局 2 の動作は、第 1 1 図のステップ S T 5 と同様であるので、その説明を省略する。

次に、基地局 2 は、E - D C Hデータの受信判定結果（A C K / N A C K）を下りリンクの E - D P C C Hによって移動局 1 に通知する（ステップ S T 1 0 6）。

ステップ S T 1 0 6 における基地局 2 及び移動局 1 の動作は、第 1 1 図のステップ S T 6 と同様であるので、その説明を省略する。

以上のようにして、拡張送信 M A C 処理部 4 5 における移動局 1 の送信バッファのデータ量の監視、送信された使用可能な伝送速度の範囲内での、移動局 1 から基地局 2 に対するデータの送信、基地局 2 からの受信判定結果の通知の処理が繰り返し実行される（ステップ S T 1 0 5 ～ S T 1 0 6）。

次に、移動局 1 から基地局 2 に対するデータ量情報の送信周期の設定

について説明する。

第27図は上りリンク無線リソース要求情報を送信する場合の送信周期タイミングを示す説明図であり、第28図は送信に用いられる送信パラメータを設定する際の移動局1、基地局2及び基地局制御装置3間のやり取りを示すフロー図である。

第27図においては、2つの通信サービスに対応するデータ量情報（D1，D2）がE-DPCHを用いて送信されるものとする。また、送信は周期（K）で行なわれ、周期（K）はM個に分割されている。

通信サービス1と通信サービス2のうち、送信の優先順位やQoS要求が高い通信サービス、あるいは、データ量の変動が大きい通信サービスが、M個に分割された枠の多数を使用する。

以上により、データ量情報の送信頻度を上げることが可能となり、基地局2における移動局送信制御が効率的にでき、セル全体としてのスループットを向上できるという効果が得られる。

この実施の形態9のように、移動局1が基地局2に対して、無線リソース要求時に送信する情報として、データ量情報の代わりに、データを送信するのに必要な送信速度で引き起こされる干渉電力（ $\propto$ 移動局送信電力）に直接換算できる情報を送信することにより、基地局2のスケジューラ116の計算量が少なくて済み、スケジューラ116の構成が簡単になるという効果が得られる。

また、基地局2が移動局1に対して、スケジューリング結果通知時に送信する情報として、データ量情報の代わりに、データを送信するのに必要な送信速度で引き起こされる干渉電力（ $\propto$ 移動局送信電力）に直接換算できる情報を送信することにより、移動局1の拡張送信MAC処理部45の計算量が少なくて済み、移動局1の構成が簡単になるという効果が得られる。



また、この実施の形態 9 では、無線リソース要求サイクルとデータ送信サイクルとが分離しているので、データ送信タイミングをスケジューリングする必要がなく、スケジューラ 116 の構成が簡単になるという効果が得られる。

また、移動局 1 から基地局 2 へ無線リソース要求時に送信する情報として、伝送速度要求のみを送信しているが、上記実施の形態 1 のように、移動局 1 の送信電力余裕 (Power margin) 情報を付加して送信することも可能である。

また、第 27 図において説明した情報送信周期の基準としては、(1) 未送信データがある間は送信する、(2) 未送信データのあり／なしの変化時点で送信するなど、各種方法が可能であり、この実施の形態 9 には限定されない。

さらに、第 27 図において説明した情報送信周期規定及び周期設定方法は、上記実施の形態 1 ～ 8 においても使用可能である。

また、上述の全てのデータ量情報又は無線リソース割当要求情報は、特定の情報を示すインデックスによって表すことができる。さらに、基地局 2 は、移動局 1 から受信したインデックスに基づいて無線リソースを割り当てることが可能である。

なお、移動局 1 は、特定の位置で固定的に使用される端末を含むことは言うまでもない。

#### 産業上の利用可能性

以上のように、この発明に係る移動局は、基地局が通信サービス別又は送信チャネル別のデータの送信タイミングを適切に制御できるようにして、W-CDMA 方式における複数の通信サービスを効率的に提供する必要がある通信システムに用いるのに適している。

## 請 求 の 範 囲

1. 複数の通信サービスのデータを通信サービス別又は送信チャネル別に格納する送信バッファと、上記送信バッファに格納された通信サービス別又は送信チャネル別のデータを監視して、その通信サービス別又は送信チャネル別のデータ量情報を決定するデータ量情報決定手段と、上記データ量情報決定手段により決定された通信サービス別又は送信チャネル別のデータ量情報を基地局に送信する送信手段とを備えた移動局。
2. データ量情報決定手段は、通信サービス別又は送信チャネル別のデータ量をビット数に変換し、そのビット数を示すデータ量情報を送信手段に出力することを特徴とする請求の範囲第1項記載の移動局。
3. データ量情報決定手段は、通信サービス別又は送信チャネル別のデータ量を送信バッファに対するデータの占有率に変換し、その占有率を示すデータ量情報を送信手段に出力することを特徴とする請求の範囲第1項記載の移動局。
4. データ量情報決定手段は、通信サービス別又は送信チャネル別のデータ量を時間に変換し、その時間を示すデータ量情報を送信手段に出力することを特徴とする請求の範囲第1項記載の移動局。
5. データ量情報決定手段は、通信サービス別又は送信チャネル別のデータ量を通信速度に変換し、その通信速度を示すデータ量情報を送信手段に出力することを特徴とする請求の範囲第1項記載の移動局。

6. データ量情報決定手段は、通信サービス別又は送信チャネル別のデータ量を1秒当りのビット数又は単位時間当りのビット数に変換することを特徴とする請求の範囲第5項記載の移動局。

7. データ量情報決定手段は、通信サービス別又は送信チャネル別のデータ量をチャネル振幅係数又はチャネル振幅係数の比に変換し、そのチャネル振幅係数又はチャネル振幅係数の比を示すデータ量情報を送信手段に出力することを特徴とする請求の範囲第1項記載の移動局。

8. データ量情報決定手段は、通信サービス別又は送信チャネル別のデータ量を電力次元又は電力次元の比に変換し、その電力次元又は電力次元の比を示すデータ量情報を送信手段に出力することを特徴とする請求の範囲第1項記載の移動局。

9. データ量情報決定手段は、通信サービス別又は送信チャネル別のデータ量情報の代わりに、通信サービス別又は送信チャネル別のデータ量情報の組み合わせを示すインデックスを送信手段に出力することを特徴とする請求の範囲第1項記載の移動局。

10. 移動局から通信サービス別又は送信チャネル別のデータ量情報を受信する受信手段と、上記受信手段により受信された通信サービス別又は送信チャネル別のデータ量情報にしたがって通信サービス別又は送信チャネル別のデータの無線リソースの割当を決定する割当決定手段と、上記割当決定手段により決定された無線リソースの割当を示す送信制御情報を上記移動局に通知する通知手段とを備えた基地局。

1 1. データの送信タイミングを示す送信制御情報を通知する基地局と、上記基地局から通知される送信制御情報にしたがってデータを上記基地局に送信する移動局とを備えた通信システムにおいて、上記移動局が、複数の通信サービスのデータを通信サービス別又は送信チャネル別に格納する送信バッファと、上記送信バッファに格納された通信サービス別又は送信チャネル別のデータを監視して、その通信サービス別又は送信チャネル別のデータ量情報を決定するデータ量情報決定手段と、上記データ量情報決定手段により決定された通信サービス別又は送信チャネル別のデータ量情報を上記基地局に送信する送信手段とを備え、上記基地局が上記移動局から受信したデータ量情報に基づいて通信サービス別又は送信チャネル別にデータ送信を行うためのリソースを上記移動局に割り当てるスケジューラを備えたことを特徴とする通信システム。

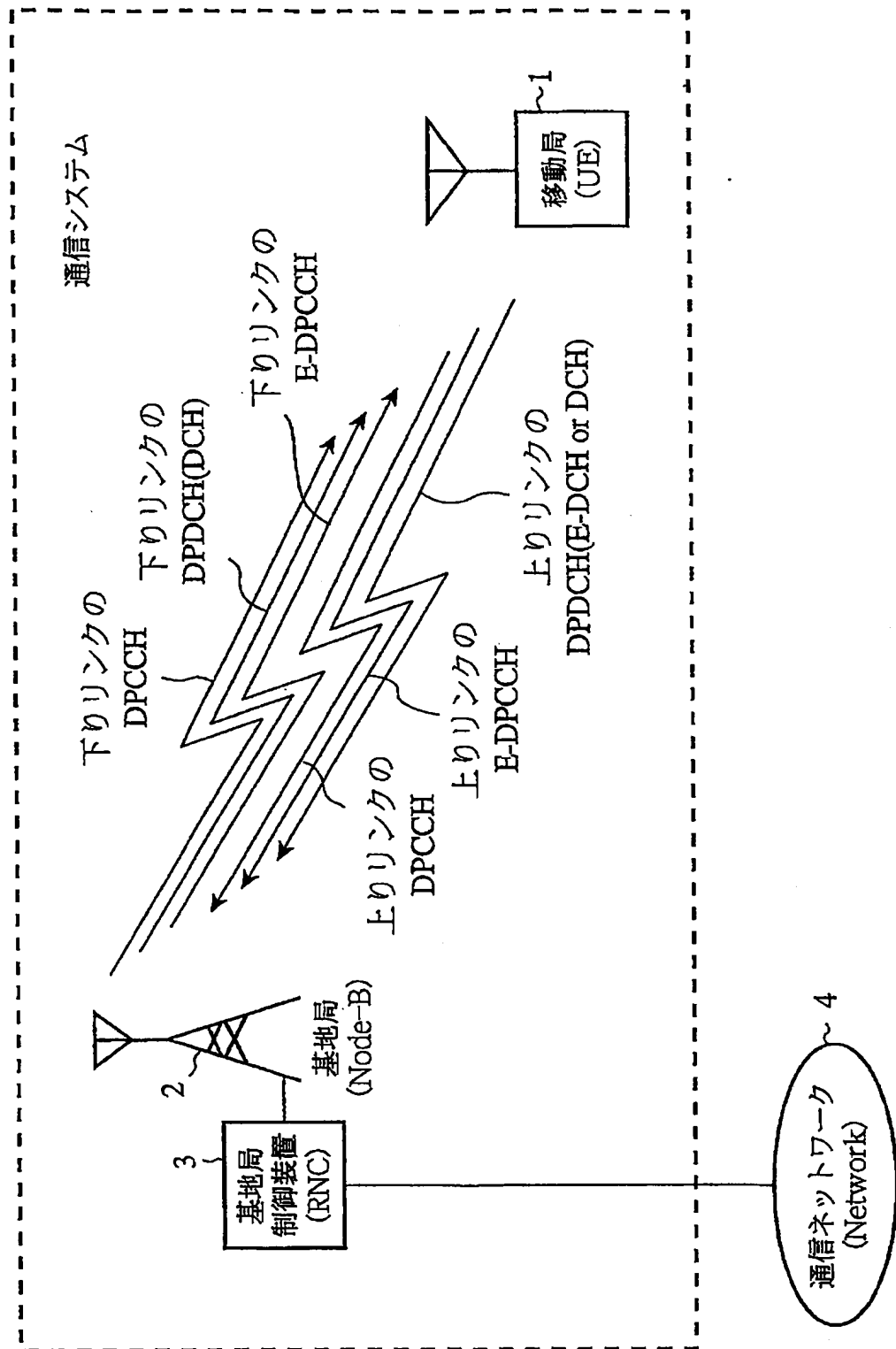
1 2. 端末から送信される通信サービス別又は送信チャネル別のデータを監視して、その通信サービス別又は送信チャネル別のデータ量情報を決定し、通信サービス別又は送信チャネル別のデータ量情報を基地局に送信するデータ量情報送信方法。

1 3. 基地局が移動局から通信サービス別又は送信チャネル別のデータ量情報を受信すると、その通信サービス別又は送信チャネル別のデータ量情報にしたがって通信サービス別又は送信チャネル別のデータの送信タイミングを決定し、その送信タイミングを示す送信制御情報を上記移動局に通知する送信制御情報通知方法。

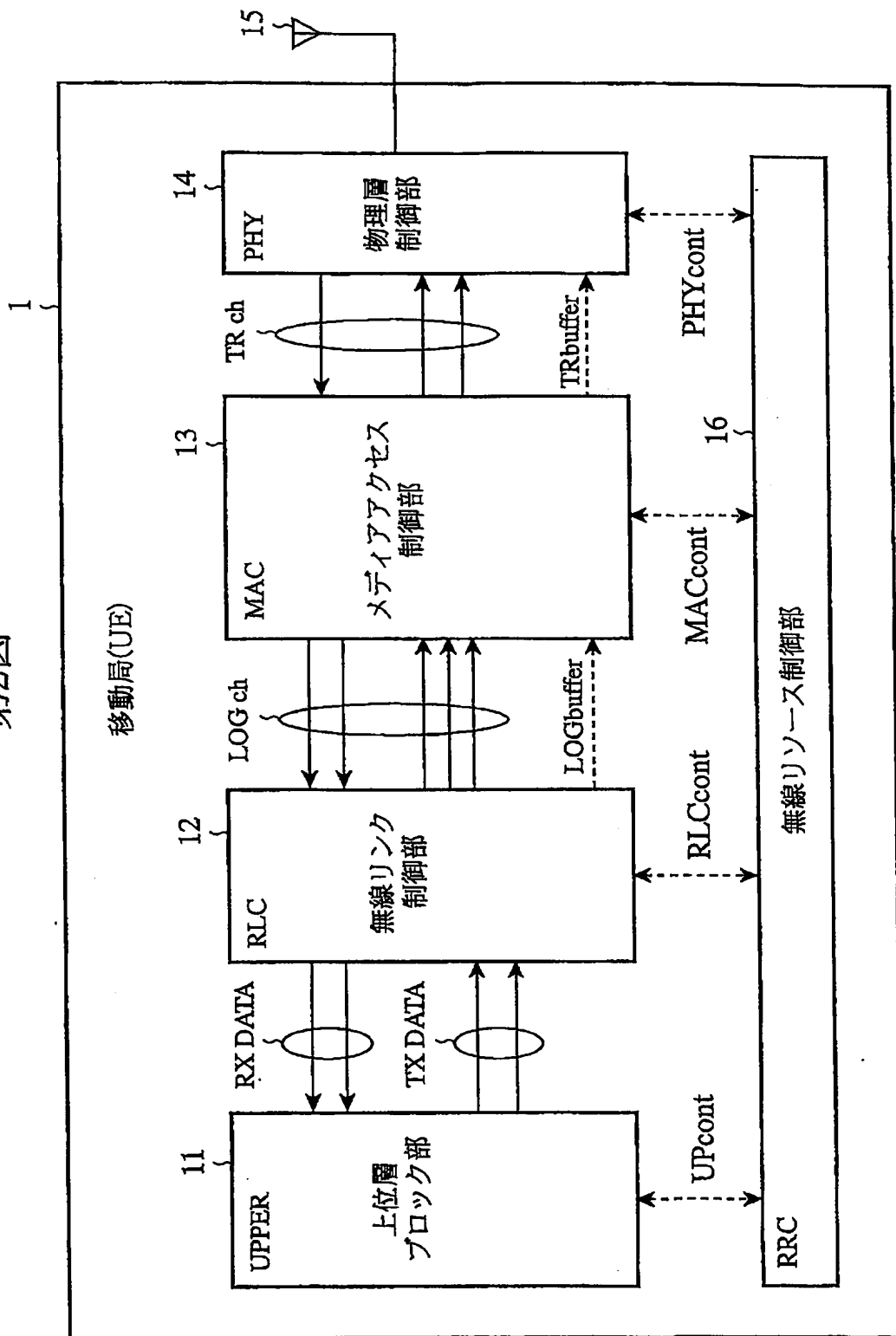
1 4. 複数の通信サービスのデータが移動局における通信サービス別又は送信チャネル別の送信バッファに格納されると、その送信バッファ

に格納された通信サービス別又は送信チャネル別のデータを監視して、その通信サービス別又は送信チャネル別のデータ量情報を決定し、通信サービス別又は送信チャネル別のデータ量情報を基地局に送信する一方、上記基地局が上記移動局から通信サービス別又は送信チャネル別のデータ量情報を受信すると、その通信サービス別又は送信チャネル別のデータ量情報にしたがって通信サービス別又は送信チャネル別のデータの送信タイミングを決定し、その送信タイミングを示す送信制御情報を上記移動局に通知し、上記移動局が上記基地局から通知される送信制御情報にしたがって通信サービス別又は送信チャネル別のデータを上記基地局に送信する無線通信方法。

第1図

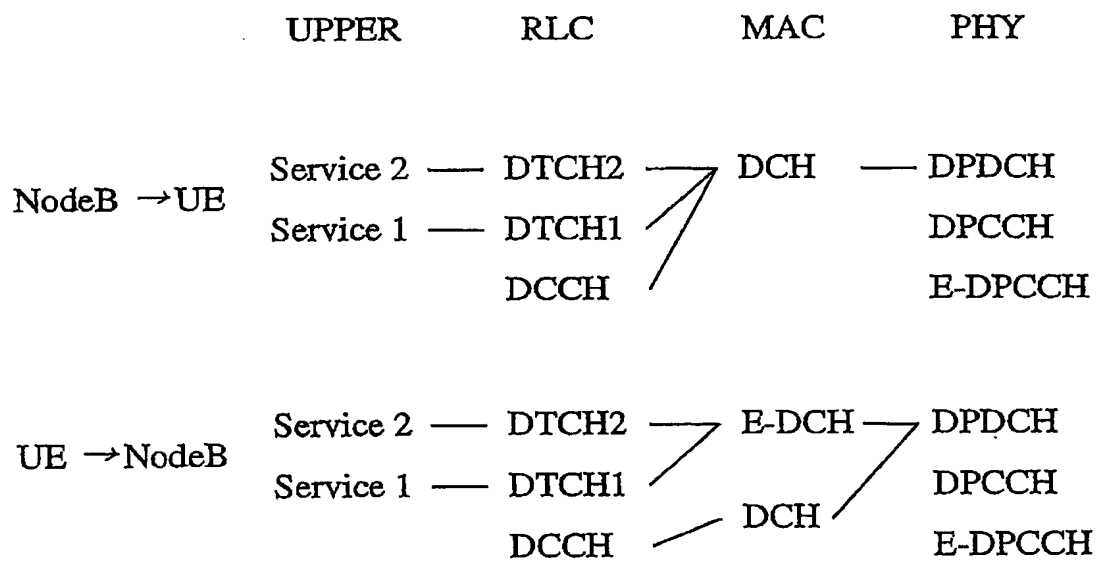


第2図



3/26

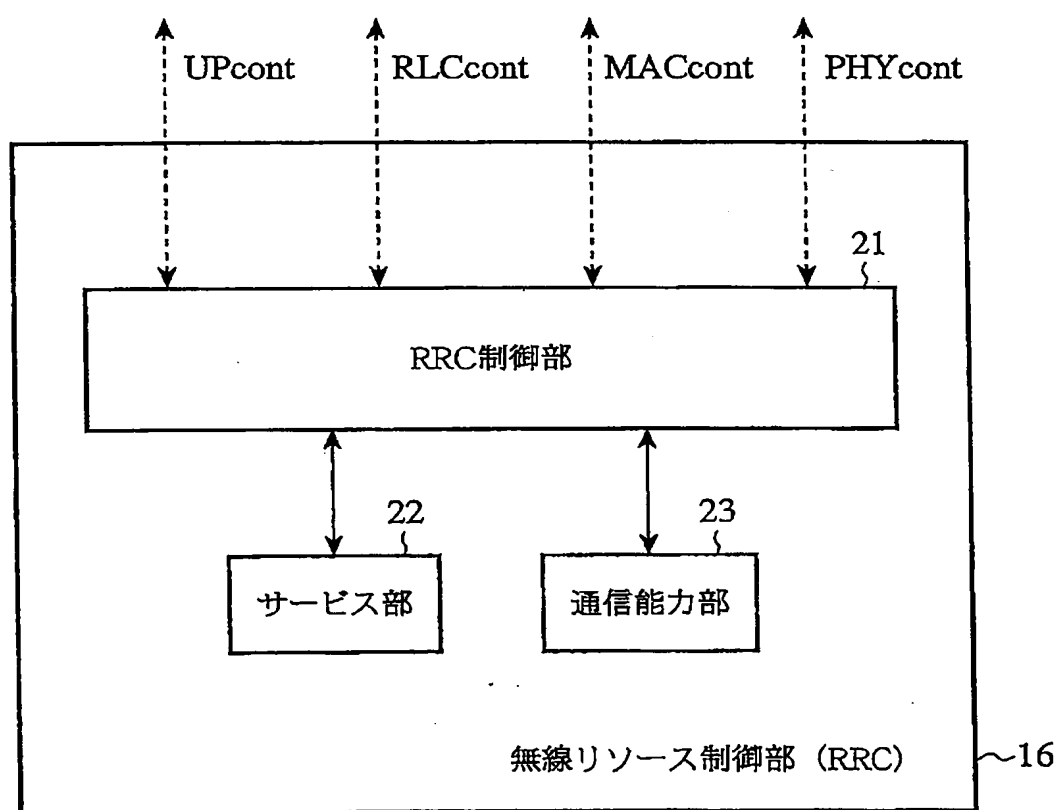
## 第3図





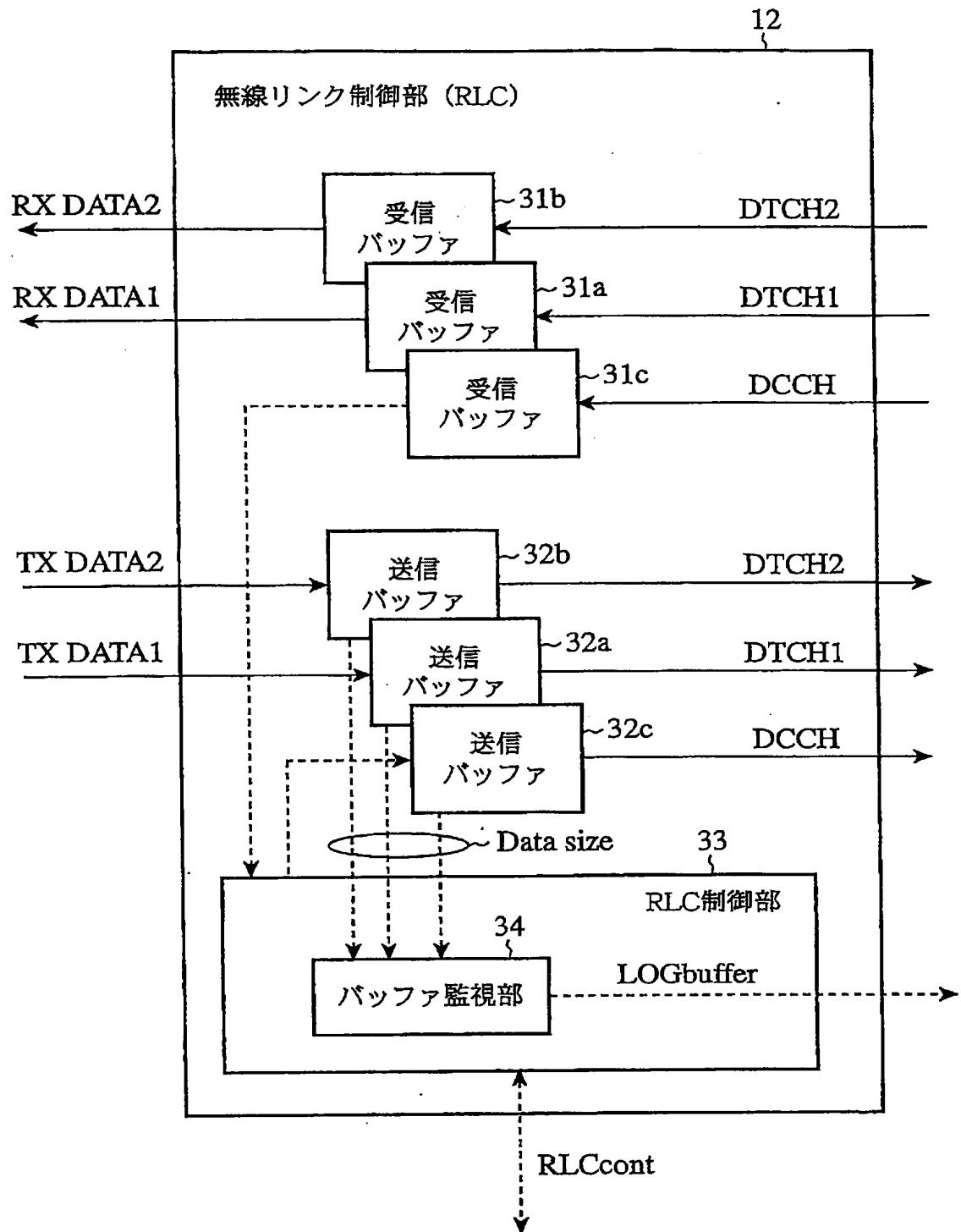
4/26

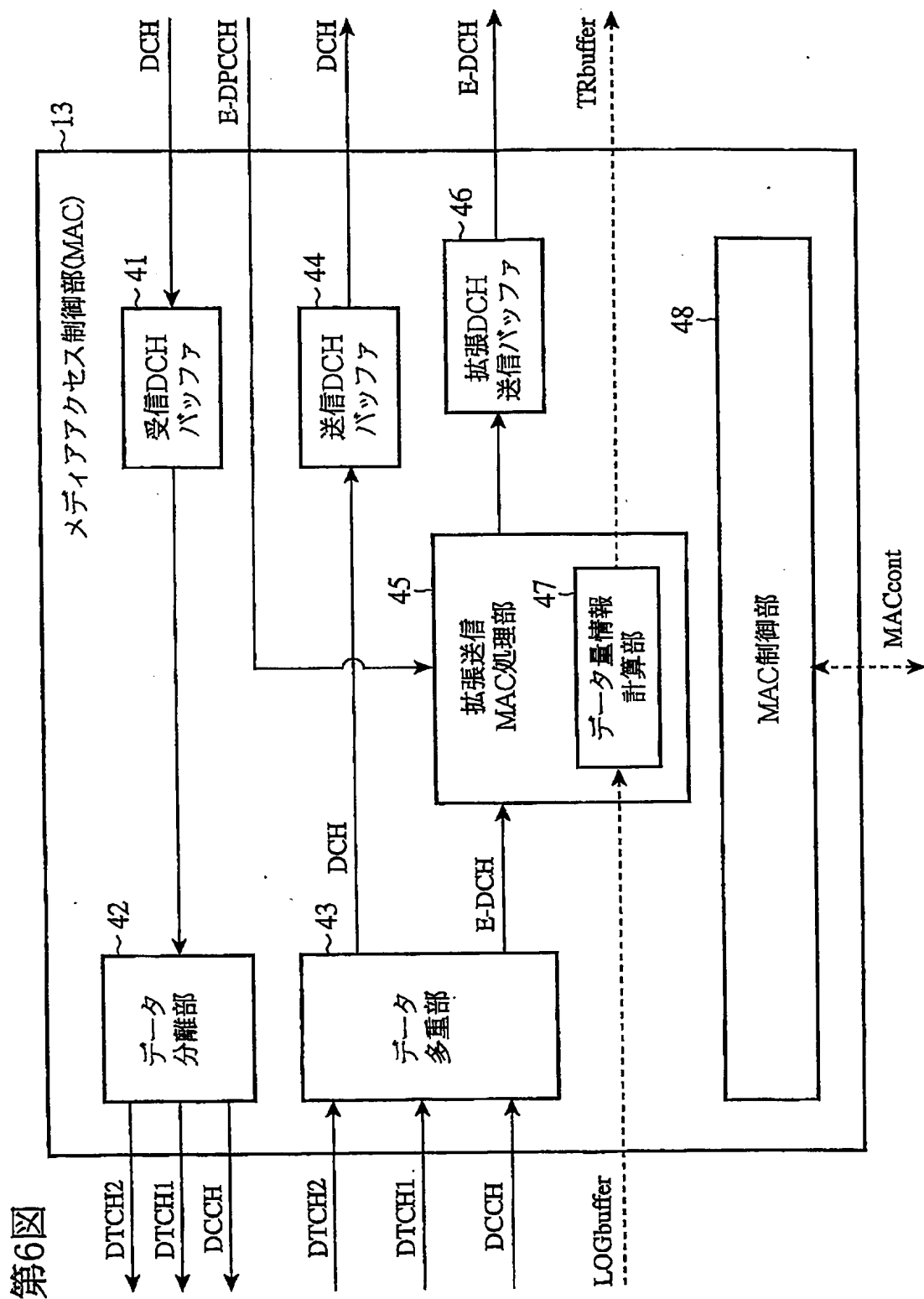
第4図



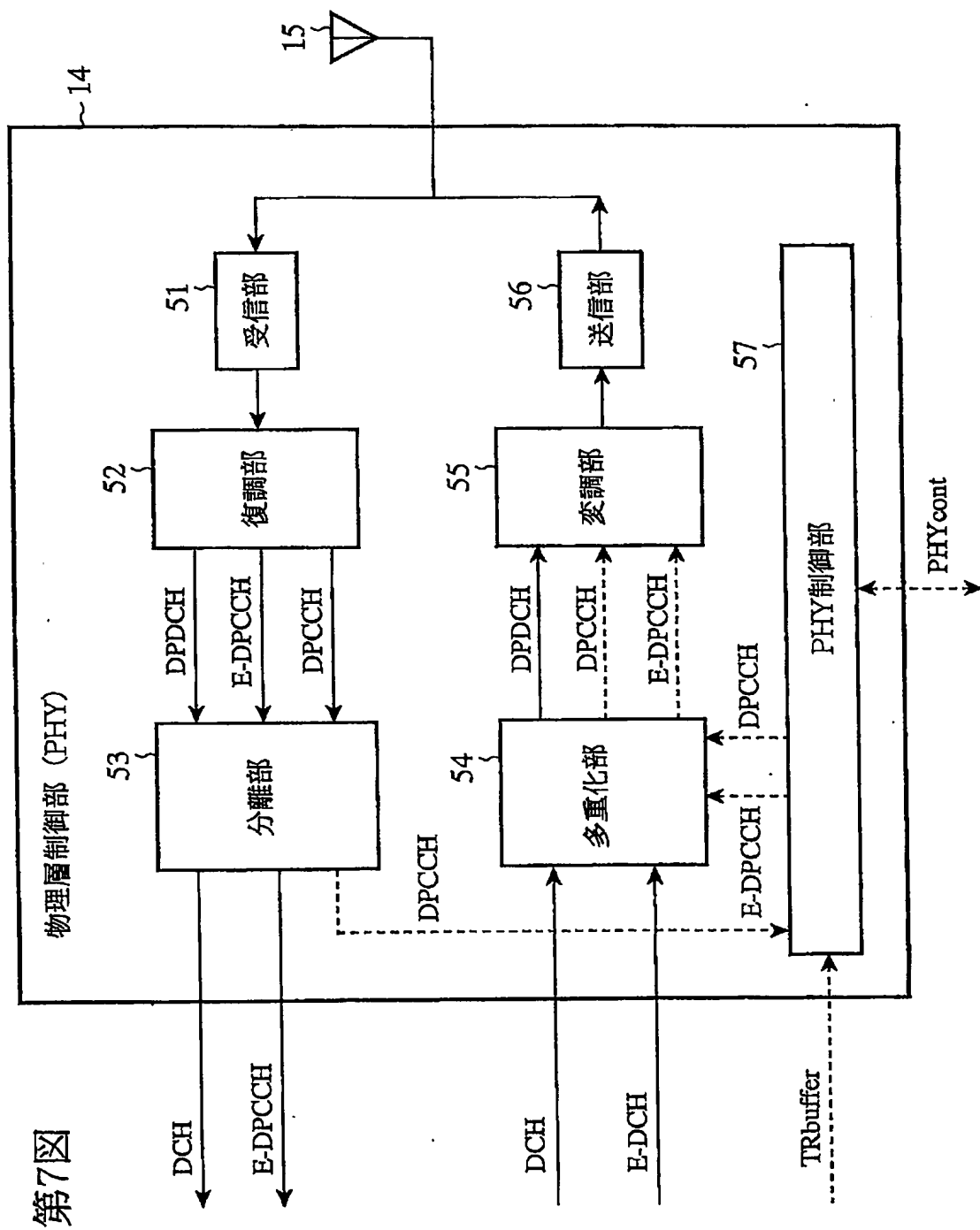
5/26

第5図



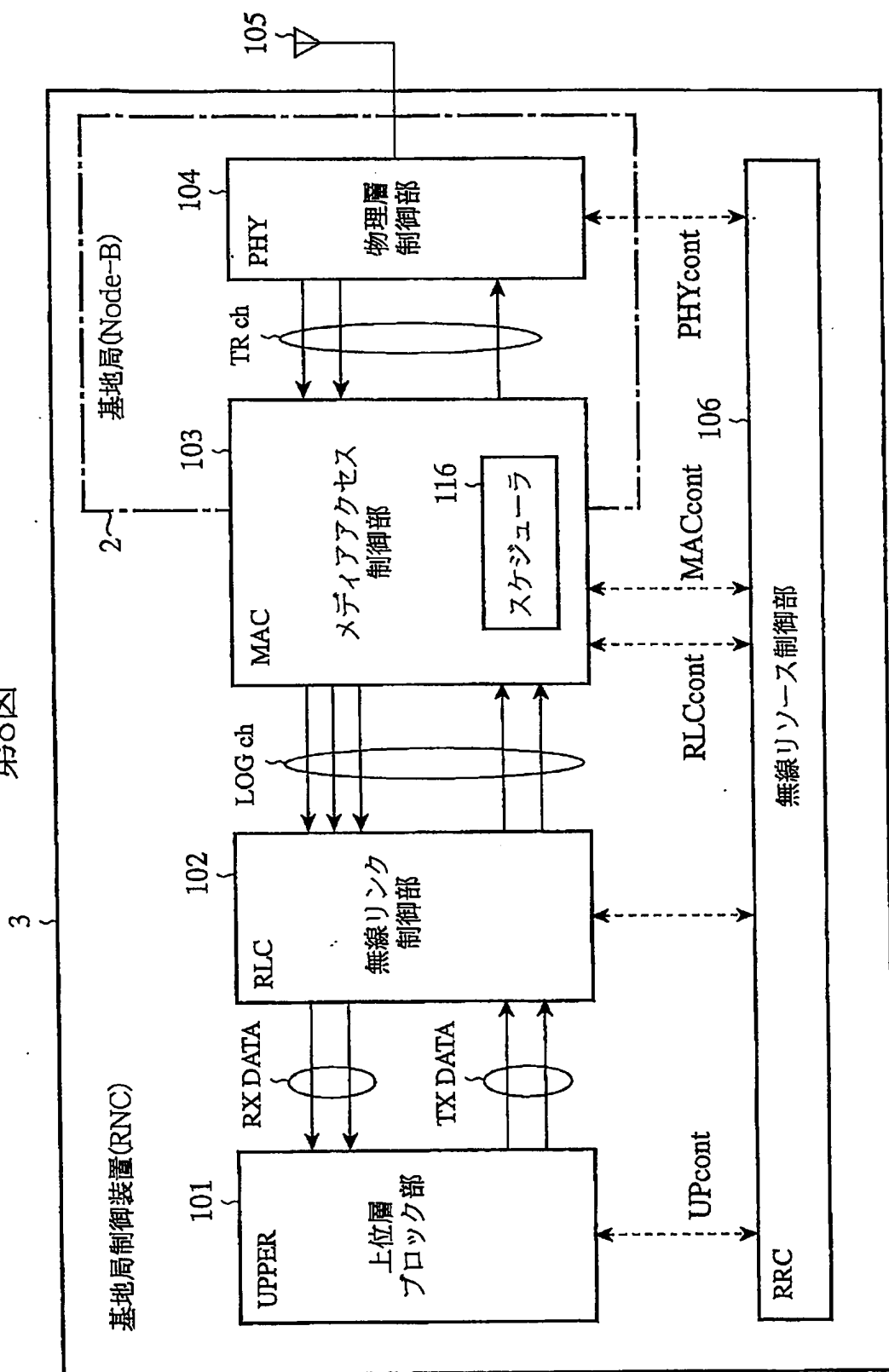


7/26

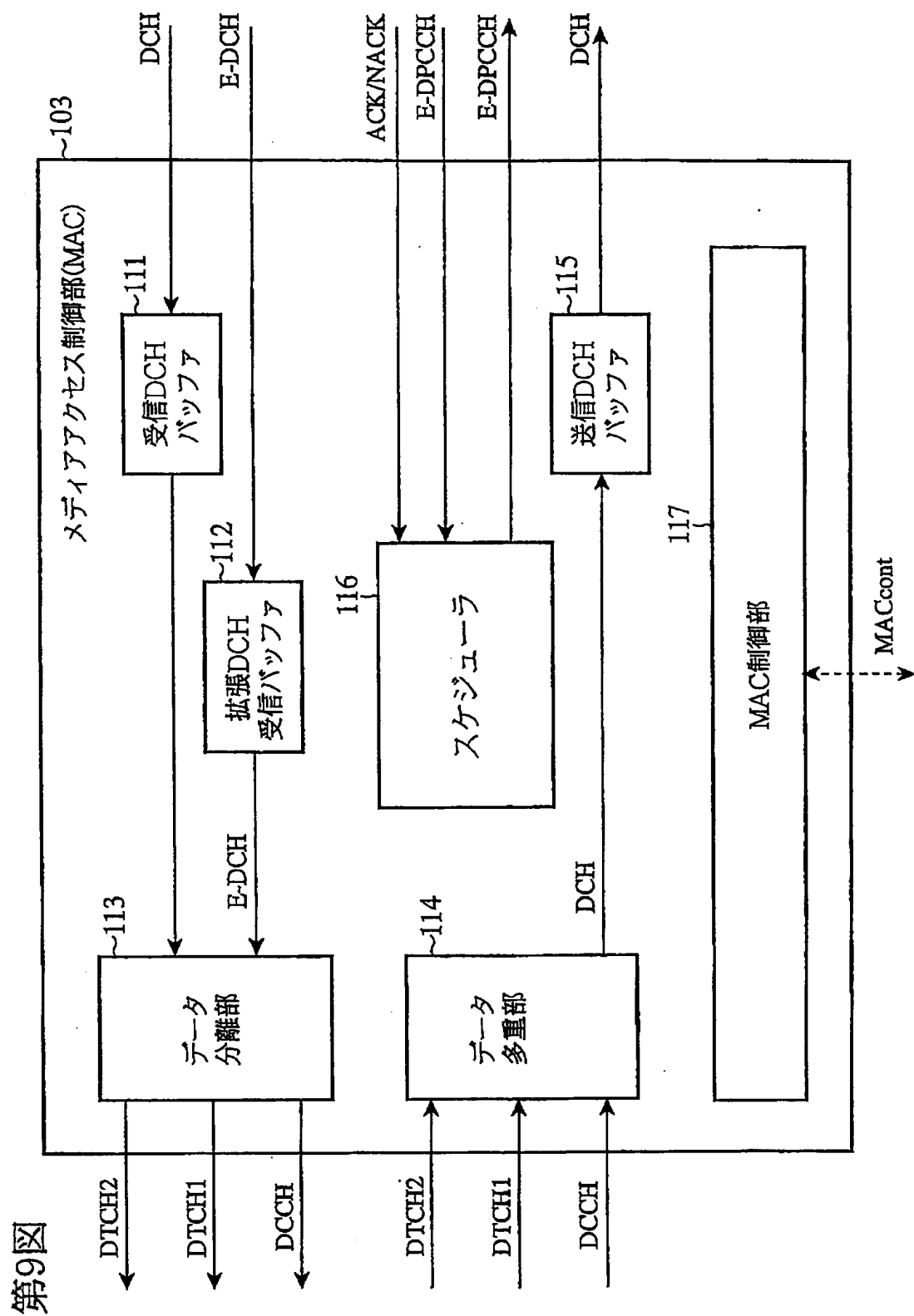


8/26

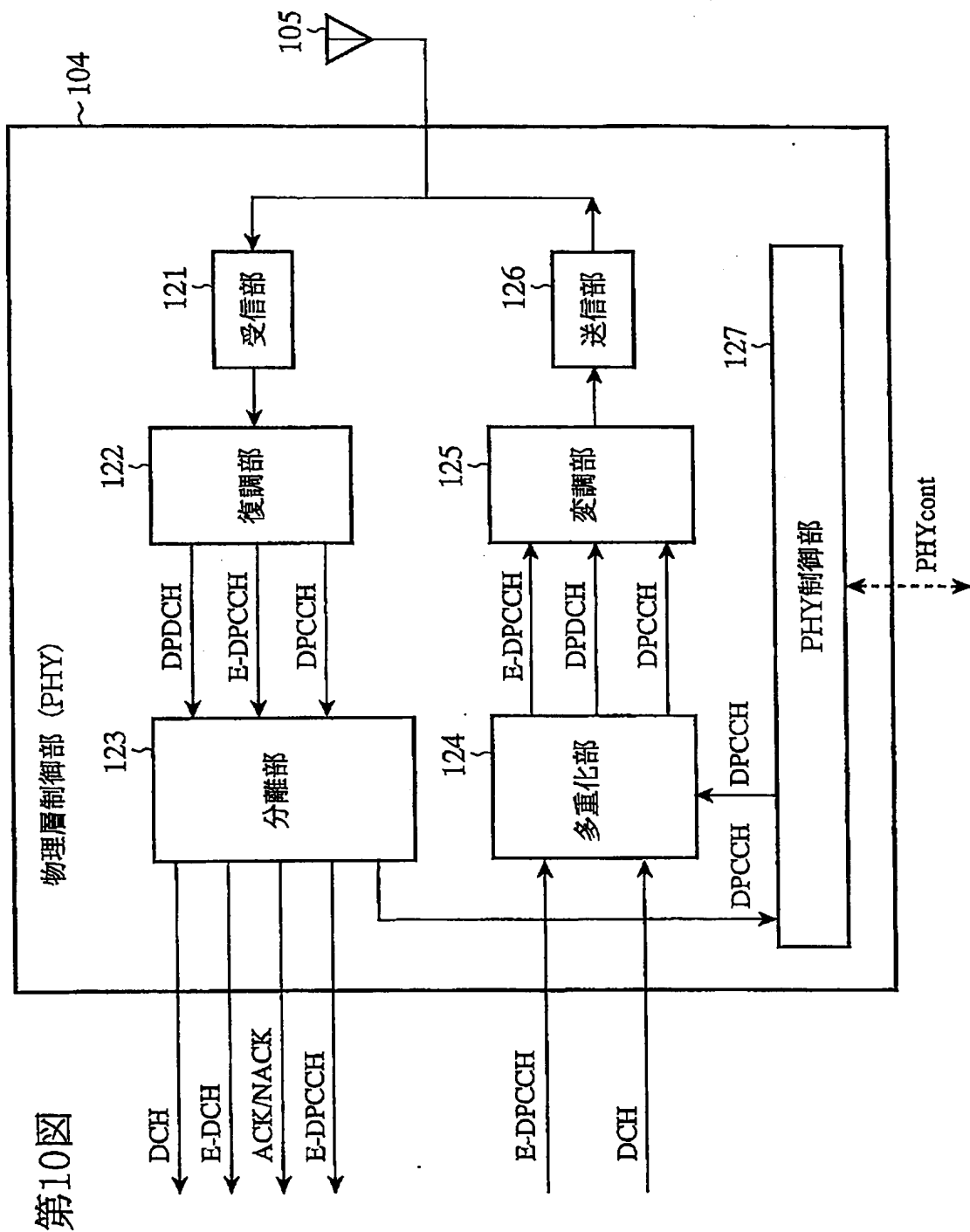
第8図



9/26

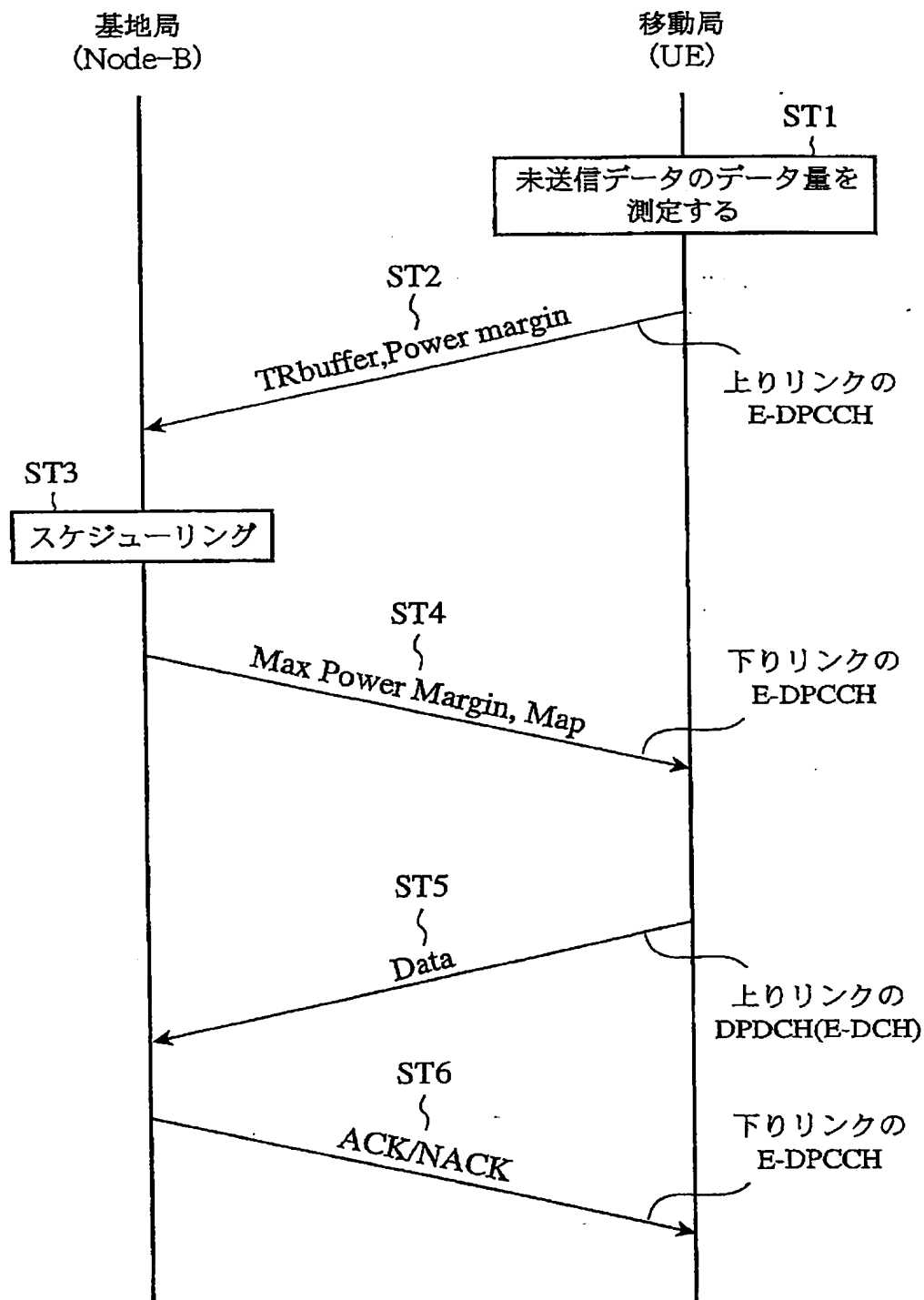


10/26



11/26

第11図





12/26

第12図A

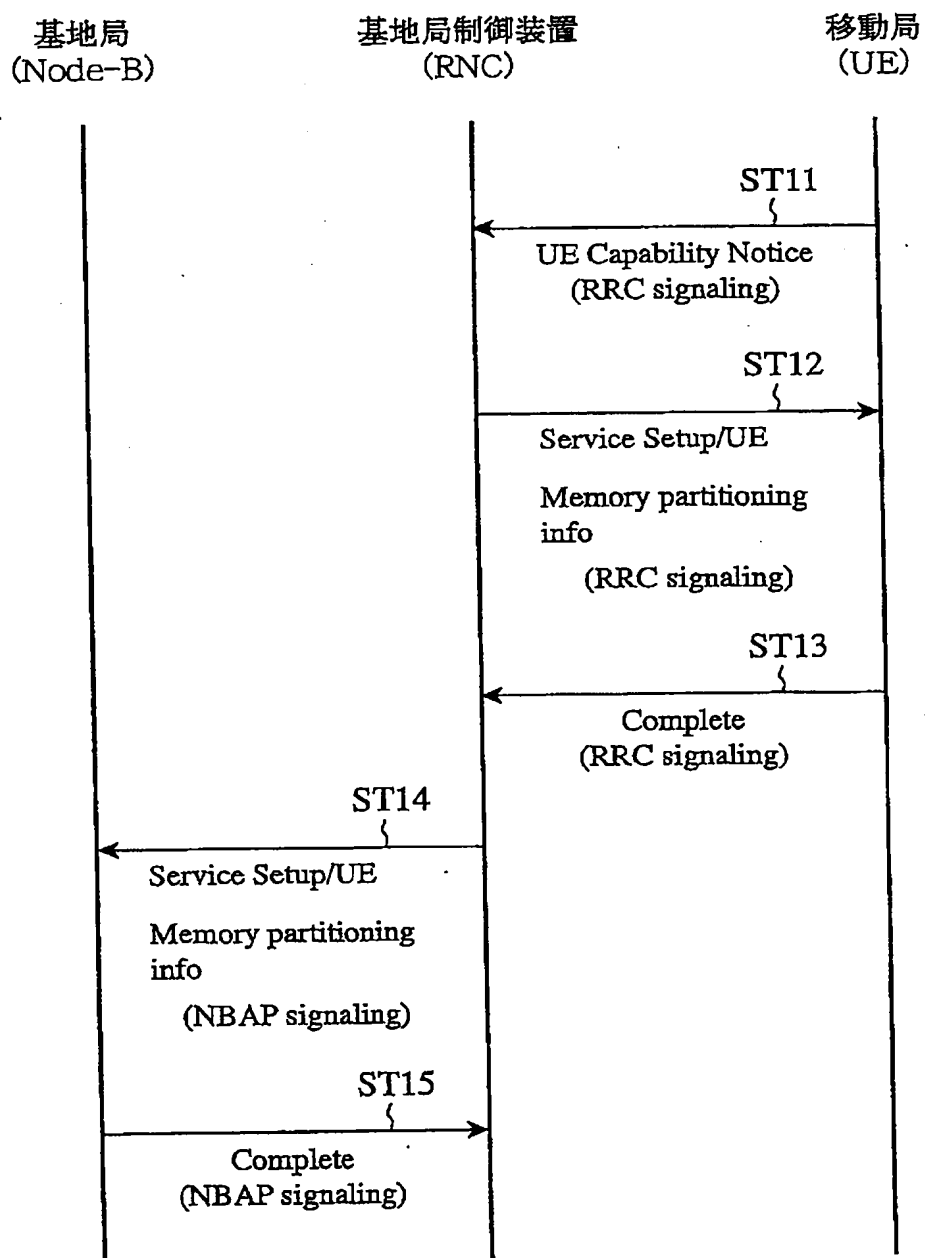
Index	サービス1	サービス2
1	占有率100%	100%
2	100%	80%
3	80%	100%
4	80%	80%
⋮	⋮	⋮
10	0%	0%

第12図B

Index	DTCH1	DTCH2
1	占有率100%	100%
2	100%	80%
3	80%	100%
4	80%	80%
⋮	⋮	⋮
10	0%	0%

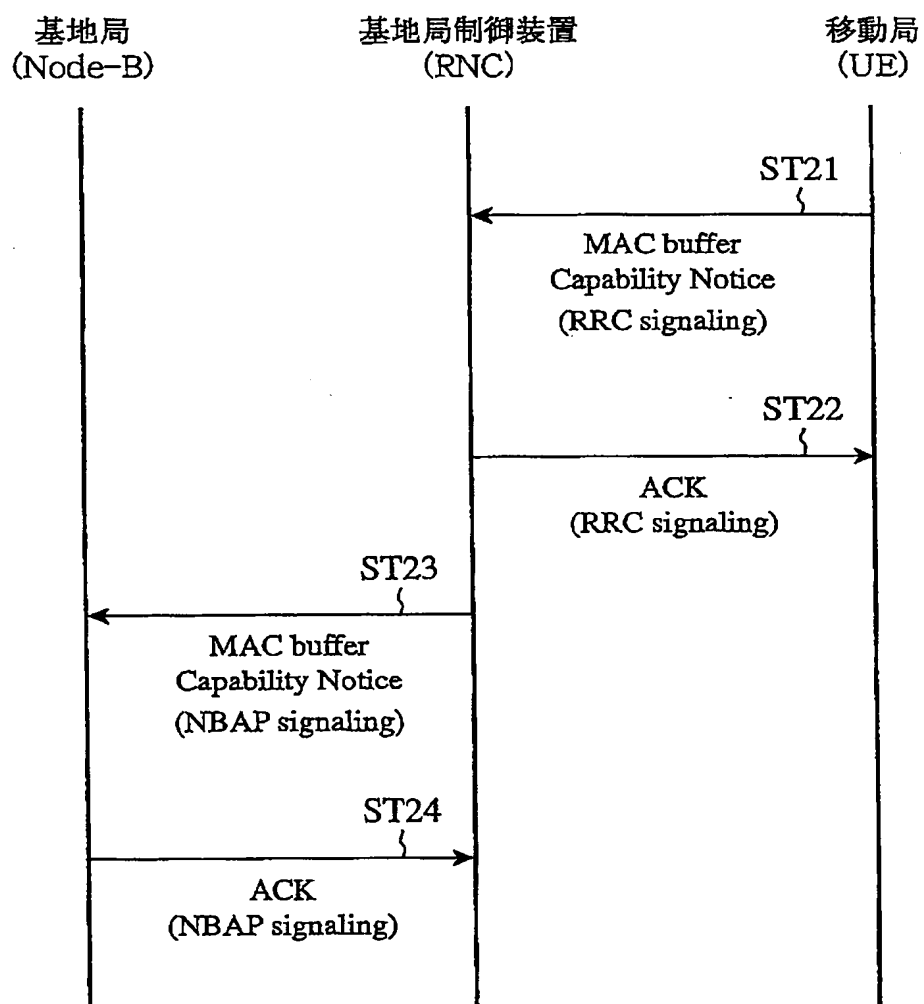
13/26

## 第13図



14/26

## 第14図



15/26

第15図A

Index	サービス1	サービス2
1	100sec	100sec
2	100sec	80sec
3	80sec	100sec
4	80sec	80sec
⋮	⋮	⋮
10	0sec	0sec

第15図B

Index	DTCH1	DTCH2
1	100sec	100sec
2	100sec	80sec
3	80sec	100sec
4	80sec	80sec
⋮	⋮	⋮
10	0sec	0sec

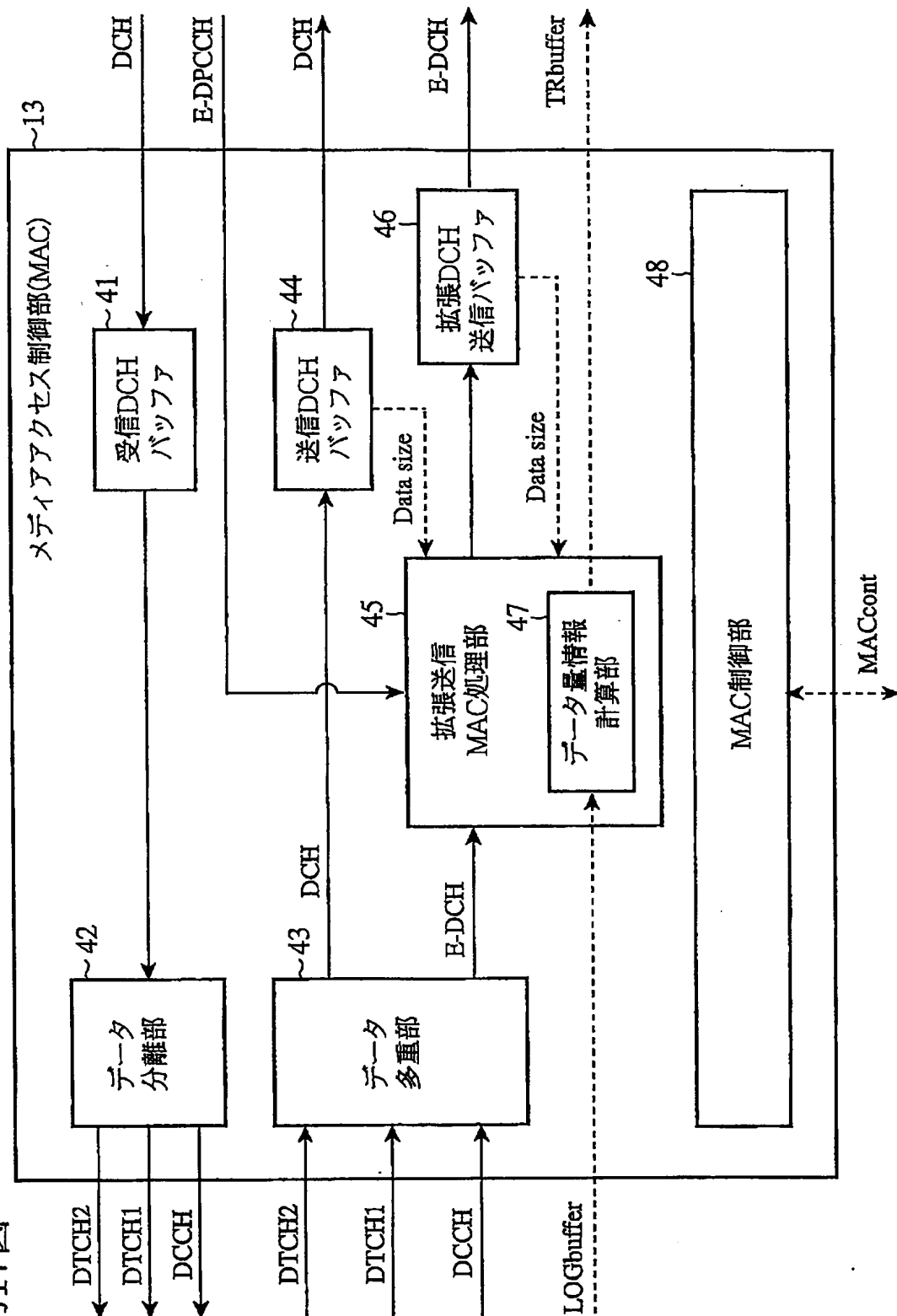
16/26

第16図

Traffic class	Conversational class	Streaming class	Interactive class	Background class
Maximum bitrate(kbps)	$\leq 16000(2)$	$\leq 16000(2)$	$\leq 16000$ - overhead(2)(3)	$\leq 16000$ - overhead(2)(3)
Delivery order	Yes/No	Yes/No	Yes/No	Yes/No
Maximum SDU size(octets)	$\leq 1500$ or 1502(4)	$\leq 1500$ or 1502(4)	$\leq 1500$ or 1502(4)	$\leq 1500$ or 1502(4)
SDU format information	(5)	(5)		
Delivery of erroneous SDUs	Yes/No/(6)	Yes/No/(6)	Yes/No/(6)	Yes/No/(6)
Residual BER	$5 \times 10^{-2}, 10^{-2}, 5 \times 10^{-3}, 10^{-3}, 10^{-4}, 10^{-5}, 10^{-6}$	$5 \times 10^{-2}, 10^{-2}, 5 \times 10^{-3}, 10^{-3}, 10^{-4}, 10^{-5}, 10^{-6}$	$4 \times 10^{-3}, 10^{-5}, 6 \times 10^{-8}(7)$	$4 \times 10^{-3}, 10^{-5}, 6 \times 10^{-8}(7)$
SDU error ratio	$10^{-2}, 7 \times 10^{-3}, 10^{-3}, 10^{-4}, 10^{-5}$	$10^{-1}, 10^{-2}, 7 \times 10^{-3}, 10^{-3}, 10^{-4}, 10^{-5}$	$10^{-3}, 10^{-4}, 10^{-6}$	$10^{-3}, 10^{-4}, 10^{-6}$
Transfer delay(ms)	100-maximum value	280(8)-maximum value		
Guaranteed bit rate(kbps)	$\leq 16000(2)$	$\leq 16000(2)$	$\leq 16000(2)$	$\leq 16000(2)$
Traffic handling priority			1,2,3(9)	
Allocation/Retention priority	1,2,3	1,2,3	1,2,3	1,2,3
Source statistic descriptor	Speech/unknown	Speech/unknown		
Signalling Indication			Yes, No(9)	

17/26

第17図



18/26

第18図A

Index	サービス1	サービス2
1	100TTI	100TTI
2	100TTI	80TTI
3	80TTI	100TTI
4	80TTI	80TTI
⋮	⋮	⋮
10	0TTI	0TTI

第18図B

Index	DTCH1	DTCH2
1	100TTI	100TTI
2	100TTI	80TTI
3	80TTI	100TTI
4	80TTI	80TTI
⋮	⋮	⋮
10	0TTI	0TTI

19/26

第19図A

Index	サービス1	サービス2
1	100bps	100bps
2	100bps	80bps
3	80bps	100bps
4	80bps	80bps
⋮	⋮	⋮
10	0bps	0bps

第19図B

Index	DTCH1	DTCH2
1	100bps	100bps
2	100bps	80bps
3	80bps	100bps
4	80bps	80bps
⋮	⋮	⋮
10	0bps	0bps



20/26

## 第20図

Traffic class	Conversational class	Streaming class	Interactive class	Background class
Maximum bitrate(kbps)	$\leq 16000(2)$	$\leq 16000(2)$	$\leq 16000$ -overhead(2)(3)	$\leq 16000$ -overhead(2)(3)
Delivery order	Yes/No	Yes/No	Yes/No	Yes/No
Maximum SDU size(octets)	$\leq 1500$ or 1502(4)	$\leq 1500$ or 1502(4)	$\leq 1500$ or 1502(4)	$\leq 1500$ or 1502(4)
SDU format information	(5)	(5)		
Delivery of erroneous SDUs	Yes/No/(6)	Yes/No/(6)	Yes/No/(6)	Yes/No/(6)
Residual BER	$5 \times 10^{-2}, 10^{-2}, 5 \times 10^{-3}, 10^{-3}, 10^{-4}, 10^{-5}, 10^{-6}$	$5 \times 10^{-2}, 10^{-2}, 5 \times 10^{-3}, 10^{-3}, 10^{-4}, 10^{-5}, 10^{-6}$	$4 \times 10^{-3}, 10^{-5}, 6 \times 10^{-8}(7)$	$4 \times 10^{-3}, 10^{-5}, 6 \times 10^{-8}(7)$
SDU error ratio	$10^{-2}, 7 \times 10^{-3}, 10^{-3}, 10^{-4}, 10^{-5}$	$10^{-1}, 10^{-2}, 7 \times 10^{-3}, 10^{-3}, 10^{-4}, 10^{-5}$	$10^{-3}, 10^{-4}, 10^{-6}$	$10^{-3}, 10^{-4}, 10^{-6}$
Transfer delay(ms)	100-maximum value	280(8)-maximum value	500-maximum value	2000-maximum value
Guaranteed bit rate(kbps)	$\leq 16000(2)$	$\leq 16000(2)$		
Traffic handling priority			1,2,3(9)	
Allocation/Retention priority	1,2,3	1,2,3	1,2,3	1,2,3
Source statistic descriptor	Speech/unknown	Speech/unknown		
Signalling Indication			Yes, No(9)	

21/26

第21図

TFR Index (TFCI)	E-DCH	
11	1000	拡張TFC仕様値
10	1000	
⋮	⋮	
7	100	従来TFC仕様値
6	80	
5	20	
4	20	
⋮	⋮	
0	0	

(単位 : bit/TTI)

第22図

TFC Index (TFCI)	E-DCH	DCH
11	1000	1000
10	1000	800
⋮	⋮	⋮
7	100	100
6	80	40
5	20	40
4	20	20
⋮	⋮	⋮
0	0	0

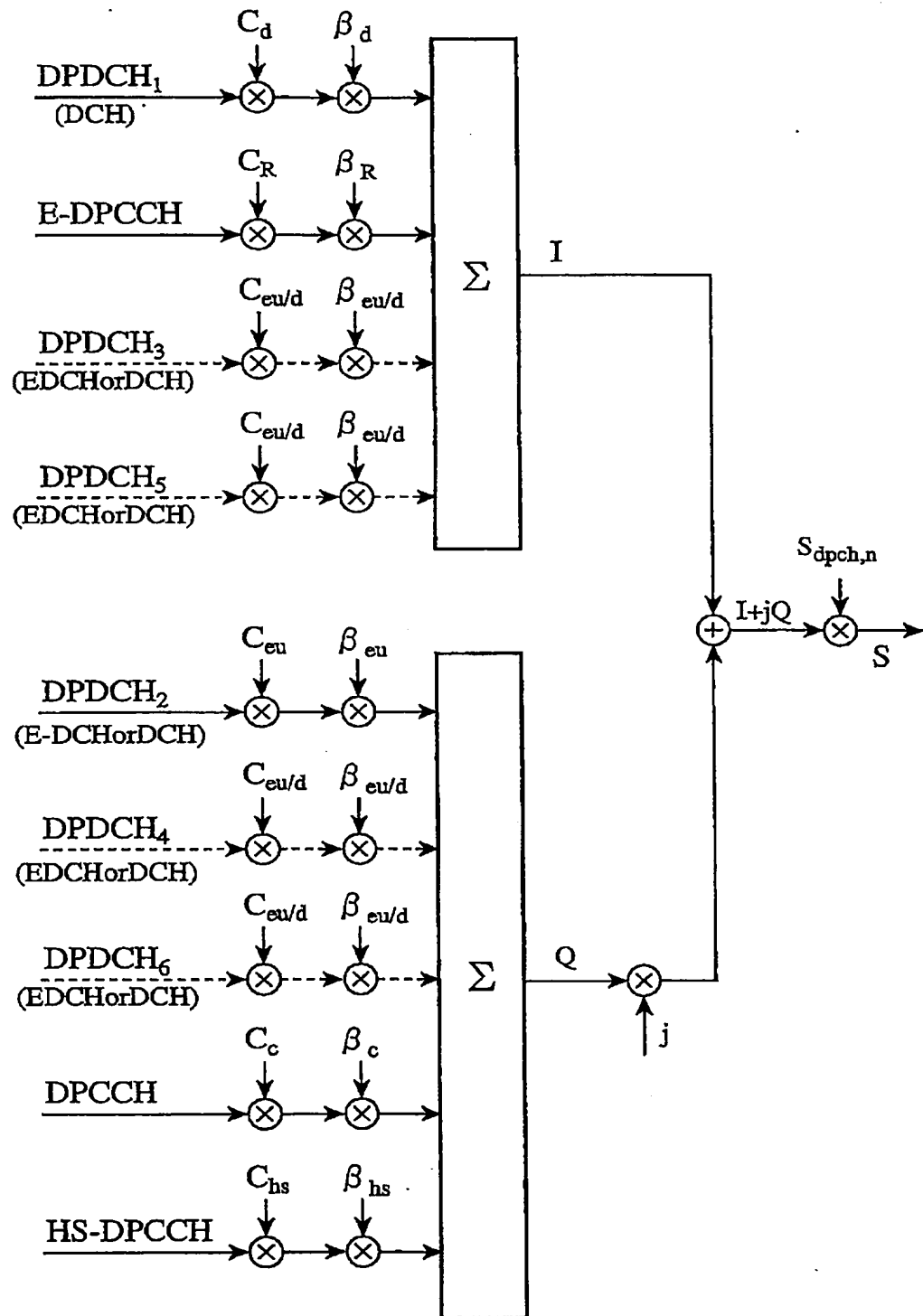
22/26

## 第23図

Gain factor Index	E-DCH ( $\beta_{eu}$ )
11	30
10	30
⋮	⋮
7	20
6	10
5	5
4	5
⋮	⋮
0	0

23/26

第24図



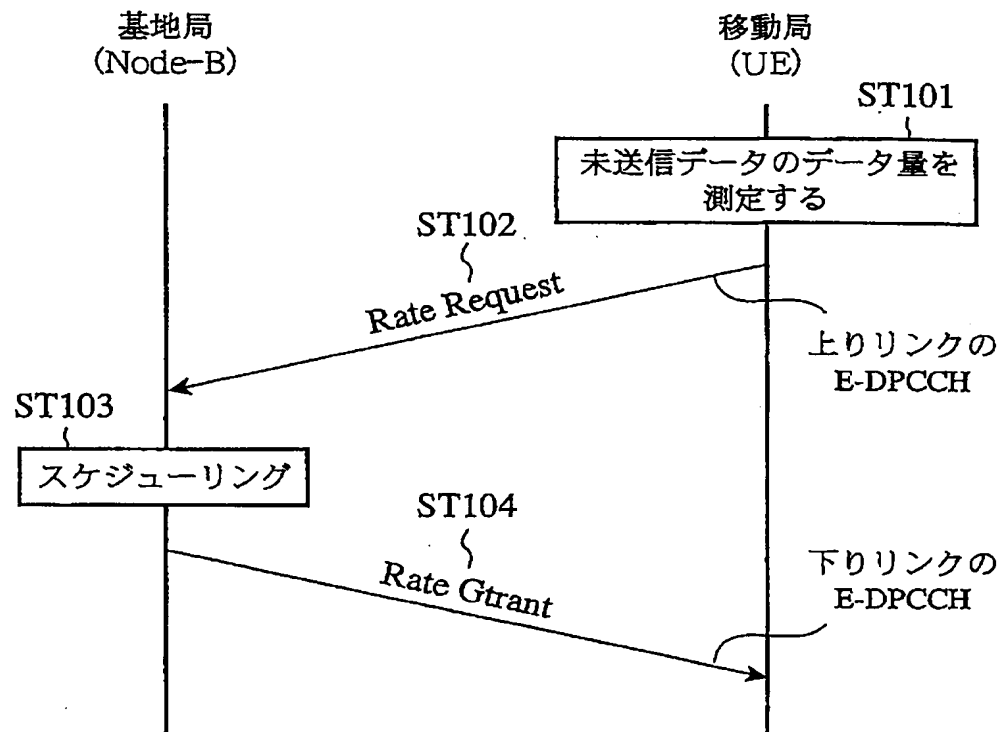
24/26

## 第25図

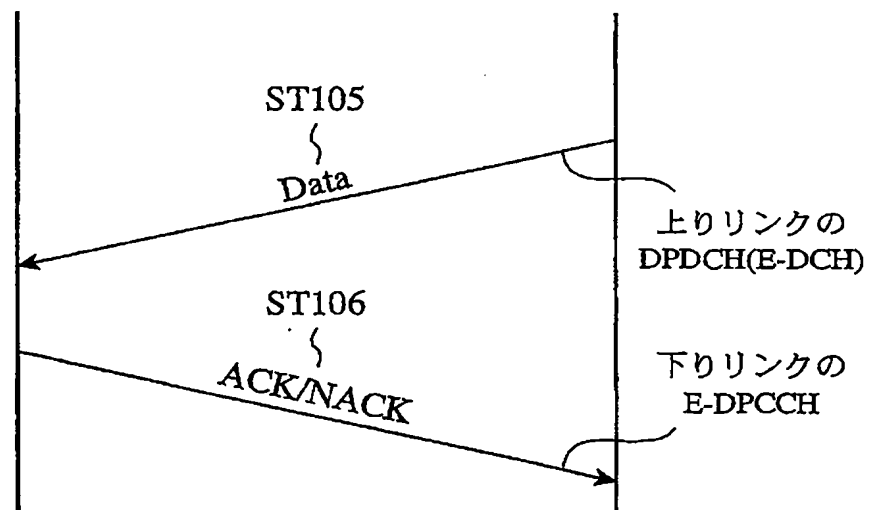
Gain factor Index	E-DCH (Power Offset: dB)
11	20
10	10
⋮	⋮
7	8
6	6
5	5
4	4
⋮	⋮
0	0

25/26

第26図A

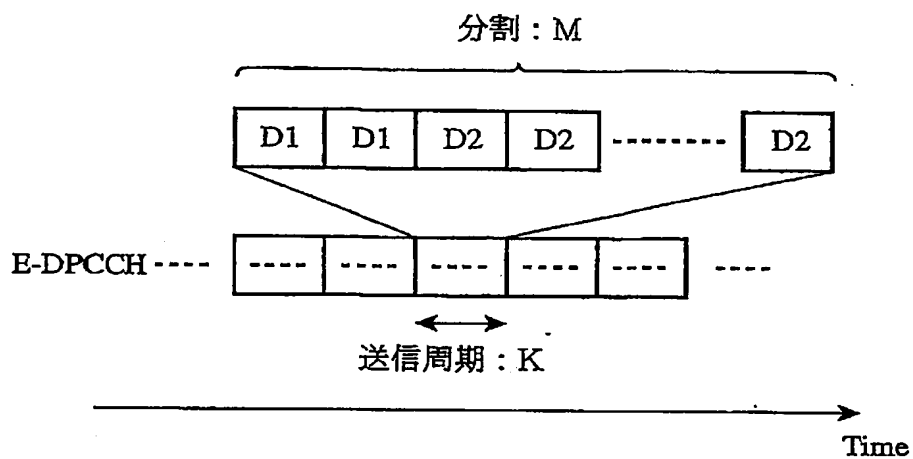


第26図B

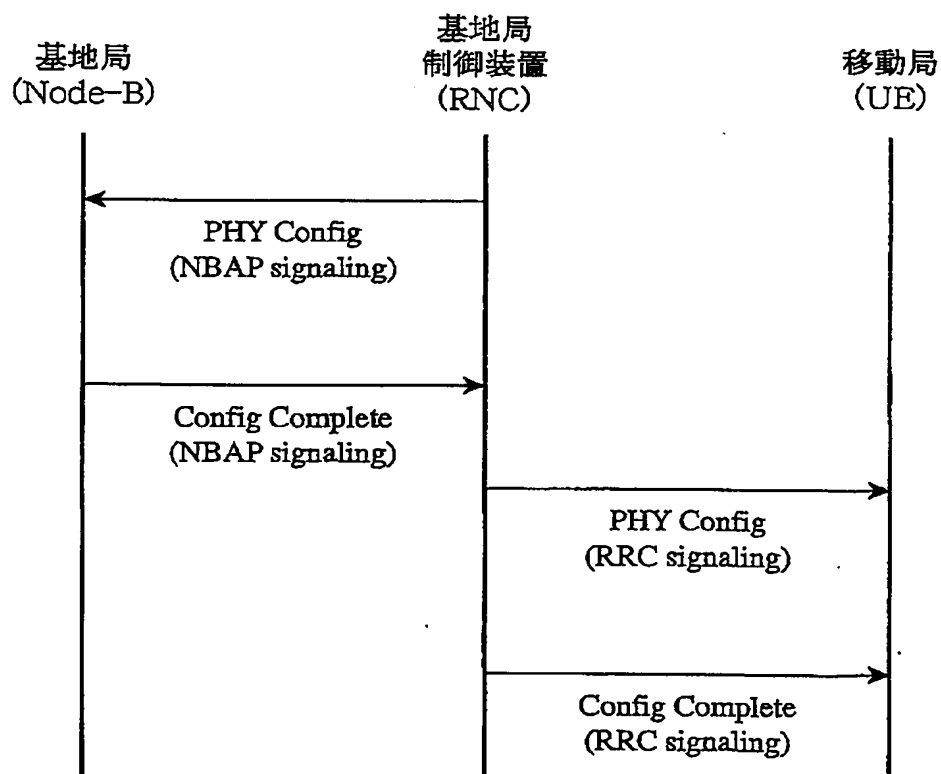


26/26

第27図



第28図



## INTERNATIONAL SEARCH REPORT

International application No.

PCT/JP2004/006272

## A. CLASSIFICATION OF SUBJECT MATTER

Int.Cl<sup>7</sup> H04Q7/38

According to International Patent Classification (IPC) or to both national classification and IPC

## B. FIELDS SEARCHED

Minimum documentation searched (classification system followed by classification symbols)

Int.Cl<sup>7</sup> H04B7/24-7/26, H04Q7/00-7/38

Documentation searched other than minimum documentation to the extent that such documents are included in the fields searched

Jitsuyo Shinan Koho	1922-1996	Toroku Jitsuyo Shinan Koho	1994-2004
Kokai Jitsuyo Shinan Koho	1971-2004	Jitsuyo Shinan Toroku Koho	1996-2004

Electronic data base consulted during the international search (name of data base and, where practicable, search terms used)  
WPI/L

## C. DOCUMENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT

Category*	Citation of document, with indication, where appropriate, of the relevant passages	Relevant to claim No.
X Y A	JP 11-513868 A (Telefonaktiebolaget LM Ericsson (publ)), 24 November, 1999 (24.11.99), Abstract; Claims 1 to 5, 12; pages 20 to 24; Fig. 4 & WO 97/16039 A1                      & US 5757772 A & EP 857398 A1                         & AU 9673550 A & CN 1204443 A                         & KR 99067005 A & DE 6920632334 E	1-4, 10-14 5, 6, 8 7, 9
X Y A	JP 2000-69548 A (Nippon Telegraph And Telephone Corp.), 03 March, 2000 (03.03.00), Abstract; Claims 1, 5; Par. No. [0046] (Family: none)	1-4, 10-14 5, 6, 8 7, 9

☒ Further documents are listed in the continuation of Box C.☐ See patent family annex.

\* Special categories of cited documents:

"A" document defining the general state of the art which is not considered to be of particular relevance

"E" earlier application or patent but published on or after the international filing date

"L" document which may throw doubts on priority claim(s) or which is cited to establish the publication date of another citation or other special reason (as specified)

"O" document referring to an oral disclosure, use, exhibition or other means

"P" document published prior to the international filing date but later than the priority date claimed

"T" later document published after the international filing date or priority date and not in conflict with the application but cited to understand the principle or theory underlying the invention

"X" document of particular relevance; the claimed invention cannot be considered novel or cannot be considered to involve an inventive step when the document is taken alone

"Y" document of particular relevance; the claimed invention cannot be considered to involve an inventive step when the document is combined with one or more other such documents, such combination being obvious to a person skilled in the art

"&amp;" document member of the same patent family

Date of the actual completion of the international search  
10 August, 2004 (10.08.04)Date of mailing of the international search report  
07 September, 2004 (07.09.04)



## INTERNATIONAL SEARCH REPORT

International application No.

PCT/JP2004/006272

## C (Continuation). DOCUMENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT

Category*	Citation of document, with indication, where appropriate, of the relevant passages	Relevant to claim No.
Y	JP 2000-69040 A (Nippon Telegraph And Telephone Corp.), 03 March, 2000 (03.03.00), Abstract; Claims 2, 5 (Family: none)	5, 6
Y	JP 2003-304195 A (Fujitsu Ltd.), 24 October, 2003 (24.10.03), Abstract; Claim 1 & US 2003/0193913 A1	8
A	JP 2002-368802 A (NTT Docomo Inc.), 20 December, 2002 (20.12.02), (Family: none)	1-14
A	JP 2003-163667 A (NTT Docomo Inc.), 06 June, 2003 (06.06.03), & US 2003/0095538 A1 & EP 1315342 A1 & CN 1423495 A	1-14
A	JP 2004-72294 A (Hitachi Kokusai Electric Inc.), 04 March, 2004 (04.03.04), (Family: none)	1, 12

A. 発明の属する分野の分類 (国際特許分類 (IPC))  
Int. Cl<sup>7</sup> H04Q7/38

## B. 調査を行った分野

調査を行った最小限資料 (国際特許分類 (IPC))  
Int. Cl<sup>7</sup> H04B7/24-7/26  
H04Q7/00-7/38

最小限資料以外の資料で調査を行った分野に含まれるもの

日本国実用新案公報 1922-1996年  
日本国公開実用新案公報 1971-2004年  
日本国登録実用新案公報 1994-2004年  
日本国実用新案登録公報 1996-2004年

国際調査で使用した電子データベース (データベースの名称、調査に使用した用語)  
WPI/L

## C. 関連すると認められる文献

引用文献の カテゴリー*	引用文献名 及び一部の箇所が関連するときは、その関連する箇所の表示	関連する 請求の範囲の番号
X	JP 11-513868 A (テレフォンアクチーボラゲット エル エム エリクソン (パブル)) 1999. 11. 24, 要約, 請求の範囲1-5, 12,	1-4, 10-14
Y	第20-24頁, 図4 & WO 97/16039 A1	5, 6, 8
A	& US 5757772 A & EP 857398 A1 & AU 9673550 A & CN 1204443 A & KR 99067005 A & DE 6920632334 E	7, 9

☒ C欄の続きにも文献が列挙されている。

☐ パテントファミリーに関する別紙を参照。

## \* 引用文献のカテゴリー

「A」特に関連のある文献ではなく、一般的技術水準を示すもの  
「E」国際出願日前の出願または特許であるが、国際出願日以後に公表されたもの  
「L」優先権主張に疑義を提起する文献又は他の文献の発行日若しくは他の特別な理由を確立するために引用する文献 (理由を付す)  
「O」口頭による開示、使用、展示等に言及する文献  
「P」国際出願日前で、かつ優先権の主張の基礎となる出願

の日の後に公表された文献  
「T」国際出願日又は優先日後に公表された文献であって出願と矛盾するものではなく、発明の原理又は理論の理解のために引用するもの  
「X」特に関連のある文献であって、当該文献のみで発明の新規性又は進歩性がないと考えられるもの  
「Y」特に関連のある文献であって、当該文献と他の1以上の文献との、当業者にとって自明である組合せによって進歩性がないと考えられるもの  
「&」同一パテントファミリー文献

国際調査を完了した日

10. 08. 2004

国際調査報告の発送日

07. 9. 2004

国際調査機関の名称及びあて先

日本国特許庁 (ISA/JP)  
郵便番号100-8915  
東京都千代田区霞が関三丁目4番3号

特許庁審査官 (権限のある職員)  
桑江 晃

5 J 4239

電話番号 03-3581-1101 内線 3534

## C (続き) . 関連すると認められる文献

引用文献の カテゴリー*	引用文献名 及び一部の箇所が関連するときは、その関連する箇所の表示	関連する 請求の範囲の番号
X	JP 2000-69548 A (日本電信電話株式会社) 2000.03.03, 要約, 請求項1, 5, 段落 [0046]	1-4, 10-14
Y	(ファミリーなし)	5, 6, 8
A		7, 9
Y	JP 2000-69040 A (日本電信電話株式会社) 2000.03.03, 要約, 請求項2, 5 (ファミリーなし)	5, 6
Y	JP 2003-304195 A (富士通株式会社) 2003.10.24, 要約, 請求項1 & US 2003/0193913 A1	8
A	JP 2002-368802 A (株式会社エヌ・ティ・ ティ・ドコモ) 2002.12.20, (ファミリーなし)	1-14
A	JP 2003-163667 A (株式会社エヌ・ティ・ ティ・ドコモ) 2003.06.06, & US 2003/0095538 A1 & EP 1315342 A1 & CN 1423495 A	1-14
A	JP 2004-72294 A (株式会社日立国際電気) 2004.03.04, (ファミリーなし)	1, 12